# This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

# **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

# IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images,
Please do not report the images to the
Image Problem Mailbox.

THIS PAGE BLANK (USPTO)

# PCT

# 世界知的所有楹機関 国際事務。局 特許協力条約に基づいて公開された国際出願





(51) 国際特許分類6 H04L 12/28, 12/54, H04M 3/00, 11/00, H04Q 3/58, G06F 13/00

(11) 国際公開番号

WO98/58475

(43) 国際公開日

1998年12月23日(23.12.98)

(21) 国際出願番号

PCT/JP98/02651

(22) 国際出願日

1998年6月16日(16.06.98)

(30) 優先権データ

特願平9/161722 特願平9/324293

1997年6月18日(18.06.97) IP

1997年11月26日(26.11.97) IP

(71) 出願人(米国を除くすべての指定国について) 株式会社 東芝(KABUSHIKI KAISHA TOSHIBA)[JP/JP]

〒210-8572 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地 Kanagawa, (JP)

(72) 発明者:および

(75) 発明者/出願人(米国についてのみ)

吉原勝徳(YOSHIHARA, Katsunori)[JP/JP]

〒184-0003 東京都小金井市緑町2-5-29 (51) Tokyo, (JP)

村井俊雄(MURAI, Toshio)[JP/JP]

〒272-0033 千葉県市川市市川南1-1-8-807 Chiba, (JP)

佐藤修一(SATO, Shuichi)[JP/JP]

〒229-0003 神奈川県相模原市東淵野辺3-13-9

ドエルシャンポール201 Kanagawa, (JP)

樫本晋一(KASIIIMOTO, Shinichi)[JP/JP]

〒198-0024 東京都青梅市新町9丁目2031-1

クレアーレ東芝青梅B-747 Tokyo, (JP)

荒木元久(ARAKI, Motohisa)[JP/JP]

〒191-0065 東京都日野市旭が丘3-1-1 東芝第4平山袋A301

Tokyo, (JP)

宍野真一(SHISHINO, Shinichi)[JP/JP]

〒198-0024 東京都青梅市新町9丁目2031-1

クレアーレ東芝肯梅B-413 Tokyo, (JP)

(74) 代理人

弁理士 鈴江武彦, 外(SUZUYE, Takehiko et al.) 〒100-0013 東京都千代田区霞が関3丁目7番2号

鈴榮內外國特許法律事務所 Tokyo, (JP)

(81) 指定国 CA, CN, JP, US, 欧州特許 (DE, FR, GB).

添付公開書類

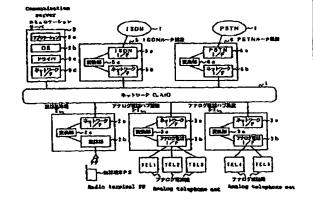
国際關查報告書

MULTIMEDIA INFORMATION COMMUNICATION SYSTEM (54)Title:

(54)発明の名称 マルチメディア情報通信システム

(57) Abstract

A multimedia information communication system provided with first and second communication terminals which transmit and receive information data in accordance with a common first communication protocol or first and second communication protocols which are different from each other, a first communication network which transmits information data in accordance with a third communication protocol which is different from the first and second communication protocols, and first and second communication interfaces which respectively connect the first and second communication terminals to the first communication network. The first communication interface is provided with a first means for converting information data in accordance with the first and third communication protocols between the first communication terminal and the first communication network, while the second communication interface is provided with a second means for converting information data in accordance with the second and third communication protocols between the second communication terminal and the first communication network.



... Badio base stati ... IBON FOREST

... POTH FOURAGE Michael 1/F radio sortion

---Ib ... Analog taleni

to ... Converting

th ... Betwork I/F 60 ... Converting Pa ... Application

DE ... DELDOS 3-3 ... Analog tel

# (57)要約

マルチメディア情報通信システムは、共通の第1の通信プロトコル或いは相互に異なる第1及び第2の通信プロトコルにより情報データの送受信を行う第1及び第2の通信端末装置と、前記第1及び第2の通信プロトコルと異なる第3の通信プロトコルに従って情報データを伝送する第1の通信ネットワークと、前記第1及び第2の通信端末装置をそれぞれ前記第1の通信ネットワークに対し接続するための第1及び第2の通信インタフェース装置とを具備し、前記第1の通信インタフェース装置は、前記第1の通信端末装置と前記第1の通信ネットワークとの間で前記第1と前記第3の通信プロトコルに応じた情報データの変換を行う第1の変換手段を備え、前記第2の通信インタフェース装置は、前記第2の通信端末装置と前記第1の通信ネットワークとの間で前記第2と前記第3の通信プロトコルに応じた情報データの変換を行うための第2の変換手段を備えた。

PCTに基づいて公開される国際出願のバンフレット第一頁に掲載されたPCT加盟国を同定するために使用されるコード(参考情報)

アルバニア アルメニア オーストリア オーストラリア オーストラリア ポズニア・ヘルツェゴビナ バルバドス ベルギー・ファソ ブルガリア ベナン スリ・リア・ランカ リレトアニア アルクトサントアニア アルクトウィア・アルクトウィア・アルクトコン ヴェール・ファールグ スロヴェニアスロヴァニアンエラ・レオガルンエラ・レド・ア・ドーゴー フィンランド フランス 対ポン 英国 グレナダ グルジア LLLLLLVCDC MM .RABDEHMNWRRUDELN AM AT AU SN SZ フルナン イナンシル ブララルシ カナダ 中央アフリカ MNRWXELOZLT スイスコートジボアール I ST PEGER カメル中国 キューバ キプロス チェッコ ドインマーク デスマーク エスペイン ポルトアル ルーマア ローデン スウェーデン スウェポール ŝĎ DK

#### 明 細 書 マルチメディナ情報通信システム

#### 技術分野

本発明は、例えばLAN (Local Area Network) を中核として複数種のメデ 5 ィア塩末を収容するためのマルチメディア情報通信システムに関する。

#### 背景技術

従来の構内ネットワークシステムには、例えば電話機等の音声通信爆末をPBX(Private Branch Exchange) に内線塩末として収容し、これらの内線爆末と公衆網などの外部通信網との間及UP内線塩末相互間をPBXにより交換接続し10 で通話を可能にするものや、パーソナル・コンピューク等のデータ爆末をLAN(Local Area Natwork)に接続し、このLANを介してパーソナル・コンピュータ間で電子メールやデータの伝送を行うものがある。また、PBXを用いた音声通信系とLANを用いたデータ通信系とをゲートウェイを用いることで連携させるシステムも提唱されている。

15 ところが、このような従来の構内ネットワークシステムでは、音声通信系とデータ通信系とで別々の通信インフラを敷設する必要がある。また、音声通信系はPBXによる集中制御型であるためシステムグウンを生じやすく、これを回避するためにはPBXを二重化する必要がある。このため、システムの構成が大がかりなものになるとともに、ユーザの投資負担が大きくなるという問題点を有していた。さらに、端末の増設や接続変更等を行う場合には保守作業員による工注投定等が必要だったり、PBXによる音声通信系とLANによるデータ通信系とで保守・管理形態が異なることから、保守・管理が複雑で費用がかさむという問題

また、音声通信系とデータ通信系とを連携させるにはゲートウェイを設置しな ければならないため、システムの構成がさらに大がかりで高価なものになるとい う問題点があった。

#### 発明の関示

WO 98/58475

備えた。

本発明の目的は、複数種の通信を一系統の通信インフラでかつPBXやゲート ウェイなどの大型の故郷機器を設置することなく実現できるようにし、これによ り構成が簡単で保守・管理を容易にでき、安価で信頼性の高いマルチメディア情 報通信システムを提供することにある。

本発明に保わる第1のマルチメディア情報通信システムは、共通の第1の通信 プロトコル或いは相互に異なる第1及び第2の通信プロトコルにより情報データ 5 の送受信を行う第1及び第2の通信端来装置と、前記第1及び第2の通信プロト コルと異なる第3の通信プロトコルに従って情報データを伝送する第1の通信ネ ットワークと、前記第1及び第2の通信端末装置をそれぞれ前記第1の通信ネットワークに対し接続するための第1及び第2の通信インタフェース装置とを具 し、前記第1の通信インタフェース装置は、前記第1の通信端末装置と前記第1 の通信ネットワークとの間で前記第1と前記第3の通信プロトコルに応じた情報 データの変換を行う第1の変換手段を個え、前記第2の通信インタフェース装置 は、前記第2の通信端末装置と前記第1の通信オットワークとの間で前記第2と 前記第3の通信プロトコルに応じた情報データの変換を行うための第2の変換手 段を偏えた。

15 本発明に保わる第1のマルチメディア情報通信システムの好ましい実施整像は 以下の通りである。

- (1) 少なくとも前記第3の通信プロトコルと異なる第4の通信プロトコル に従って情報データを伝送する第2の通信ネットワークに対し、前記第1の通信 ネットワークを接載するための第3の通信インタフェース装置をさらに備え、前 記第3の通信インタフェース装置は、前記第2の通信ネットワークと前記第1の 通信ネットワークとの間で前記第3と前記第4の通信プロトコルの相違に応じた 情報データの変換を行うための第3の変換手段を備えた。
- (2) (1) において、前記第1、第2及び第3の変換手段の少なくとも一つは、情報データの種別に対応して設けられた複数のデーク変換手段と、入力された情報データの種別を判定するためのデータ種別判定手段と、このデータ種別判定手段の判定結果に応じて前記複数のデータ変換手段を選択的に起動して前記複数のデータ変換手段を選択的に起動して前記

本発明に係わる第2のマルチメディア情報通信システムは、共通の第1の通信 プロトコル成いは相互に異なる第1及び第2の通信プロトコルにより情報データ

Page: 3

PCT/JP98/02651

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

の送受信を行う第1及び第2の通信端末装置と、前記第1の取得手段により着信先 コルと異なる第3の通信プロトコルに従って情報データを伝送する第1の通信ネ ットワークと、前記第1及び第2の通信端末装置をそれぞれ前記第1の通信ネット トワークに対し接続するための第1及び第2の通信はインタフェース装置と、前記 第3の通信プロトコルと異なる第4の通信プロトコルに従って情報データを伝送 する第2の通信ネットワークに対し、前記第1の通信ネットワークを接続するた (2) (1) において、前記即関情報に第三の記憶はより前記の通信インタフェース を形成する処理を行う第2の通信リンク形成手段とを備えた。 (2) (1) において、前記即関情報記憶手段は、自己の通信インタフェー

- (2) (1) において、前記障別情報記憶手段は、自己の通信インタフェース装置が前記問い合わせにより取得した第1及び第2の歳別情報と、他の通信インタフェース装置が前記問い合わせにより取得した第1及び第2の歳別情報とをそれぞれ記憶する。
- (3) 前記第1の通信ネットワークに核統され、前記第1及び第2の通信インタフェース装置が前記問い合わせによりそれぞれ取得した前記第1及び第2の 機別情報を集約して記憶する機能を備えたサーバ装置をさらに備え、前記第1及び第2の通信インタフェース装置は、自装型に収容される通信端末装置から他の 通信インタフェース装置は回答される通信端末装置気での発信要がが発生した場合に、当該報信先の通信端末装置を収容する通信インタフェース装置に割り当て られた第2の機別情報を前記サーバ装置から取得する第2の取得手段と、この第2の取得手段と、当該第2の職別情報を取得できた場合に、当該第2の職別情報に基づいて前記第1の通信ネットワーク上に自己の通信インタフェース装置と着信先の通信インタフェース装置との間を接続する通信リンクを形成する処理を行う第3の通信リンク形成手段とを収また。
- (4) 前配類3の通信インタフェース装置は、前配第1及び第2の通信インタフェース装置が前記問い合わせによりそれぞれ取得した前配第1及び第2の職別情報を集約して記憶する臨別情報記憶手段を備え、前配第1及び第2の通信インタフェース装置は、自装置に収容される通信増末装置から他の通信インタフェース装置に収容される通信増末装置から他の通信インタフェース装置に収容される通信増末装置が発生した場合は、当該常信先の通信機末装置を収容する通信インタフェース装置に割り当てられた第2の最別情報を前配第3の通信インタフェース装置の識別情報記憶手段から取得する第3の取得手段と、この第3の取得手段により着信先の通信インタフェース装置に

コルと異なる第3の通信プロトコルに従って情報データを伝送する第1の通信ネ ットワークと、前記第1及び第2の通信端末装置をそれぞれ前記第1の通信ネッ トワークに対し接続するための第1及び第2の通信インタフェース装置と、前記 5 第3の通信プロトコルと異なる第4の通信プロトコルに従って情報データを伝送 する第2の通信ネットワークに対し、前配第1の通信ネットワークを接続するた めの第3の通信インタフェース装置とを具備し、前記第1及び第2の通信インタ フェース装置は、自装置に収容される通信端末装置から他の通信インタフェース 装置に収容される通信端末装置宛ての発信要求が発生した場合に、当該着信先の 通信端末装置に割り当てられた第1の識別情報を含む聞い合わせ信号を前記第1 の通信ネットワークに接続されたすべての通信インタフェース装置に向け両報送 信する問い合わせ手段と、前記第1の通信ネットワークを経由して問い合わせ信 号が到来した場合に、当該関い合わせ信号に含まれる第1の識別情報に対応する 通信端末装置が自装置に収容されているか否かを判定する判定手段と、前記判定 手段により収容されていると判定された場合に、前記第1の通信ネットワーク上 で自装置に割り当てられた第2の識別情報を含む応答信号を前記第1の通信ネッ トワークを介して発信元の通信インタフェース装置へ返送する応答信号送信手段 と、前記応答信号が返送された場合に、この応答信号に含まれる第2の識別情報 に基づいて前記第1の通信ネットワーク上に自装置と着信先の通信インタフェー 20 ス装置との間に通信リンクを形成する処理を行う第1の通信リンク形成手段とを

本発明に係わる第2のマルチメディア情報通信システムの好ましい異塩即線は 以下の通りである。

(1) 前記第1及び第2の通信インタフェース装置は、前記応答信号が返送された場合に、当該応答信号に含まれる第2の職別情報を相手先の通信端末装置に対応する第1の識別情報とともに相互に対応付けて記憶する識別情報記憶手段と、自装置に収容される通信端末装置から他の通信インタフェース装置に収容される通信端末装置ないら他の通信インタフェース装置に収容される通信違末装置を収容する通信を収容される通信を収容される通信を収容される通信を収容される通信を収容される通信を収容される通信を収容される通信を収容される通信を収容する通信インタフェース装置に割り当てられた第2の識別情報を前記識別

割り当てられた第2の瞳別情報を取得できた場合に、当該第2の識別情報に基づ いて前配第1の通信ネットワーク上に自己の通信インタフェース装置と着信先の 通信インタフェース装置との間を接続する通信リンクを形成する処理を行う第4 の通信リンク形成手段とを備えた。

(5) 前配第1の通信ネットワークに接続され、前配第1及び第2の通信イ ンタフェース装置が前記問い合わせによりそれぞれ取得した前記第1及び第2の **説別情報を集約して記憶する機能を備えたサーバ装置をさらに備え、前記第1及** び第2の通信インタフェース装配は、前記問い合わせ信号に対する応答信号が返 送された場合に、当該応答信号に含まれる第2の戦別情報を着信先の通信端末装 10 置に刺り当てられた第1の識別情報とともに相互に対応付けて記憶する識別情報 記憶手段と、自装置に収容される通信端末装置から他の通信インタフェース装置 に収容される通信端末装置宛ての発信要求が発生した場合に、当該着信先の通信 端末装置を収容する通信インタフェース装置に割り当てられた第2の識別情報を、 先ず自装置の前配識別情報記憶手段から検索する第1の検索手段と、この第1の 15 検索手段により前配第2の識別情報を検索できなかった場合に、当該第2の識別 情報を前記サーバ装置から検索する第2の検索手段と、この第2の検索手段によ り前記第2の銭別情報を検索できなかった場合に、前記者信先の通信端末装置に 対応する第1の識別情報を含む問い合わせ信号を前記第1の通信ネットワークに 接続されたすべての通信インタフェース装置に向け同報送信し、その応答信号を もとに前記着信先の通信端末装置を収容する通信インタフェース装置に割り当て られた第2の識別情報を取得する第3の検索手段と、前記第1、第2及び第3の 検索手段のいずれかにより前記着信先の通信端末装置を収容する通信インタフェ ース装置に割り当てられた第2の識別情報を取得できた場合に、当該第2の識別 **宿報に基づいて前記第1の通信ネットワーク上に自己の通信インタフェース装置** と着信先の通信インタフェース装置との間を接続する通信リンクを形成する処理 を行う第5の通信リンタ形成手段とを備えた。

本発明に係わる第3のマルチメディア情報通信システムは、共通の第1の通信 プロトコル或いは相互に異なる第1及び第2の通信プロトコルにより情報データ の送受信を行う第1及び第2の通信處末装置と、前配第1及び第2の通信プロト

コルと異なる第3の通信プロトコルに従って情報データを伝送する第1の通信ネ ットワークと、前記第1及び第2の通信端末装置をそれぞれ前記第1の通信ネッ トワークに対し接続するための第1及び第2の通信インタフェース装置と、前記 第3の通信プロトコルと異なる第4の通信プロトコルに従って情報データを伝送 する第2の通俗ネットワークに対し、前記第1の通信ネットワークを接続するた めの第3の通信インタフェース装置とを具備し、前配第1及び第2の通信インタ フェース装置は、自装置に収容される通信端末装置から他の通信端末装置宛ての 発信要求が発生した場合に、当該着信先の通信端末装置に対応する識別情報を含 た聞い合わせ信号を前配第1の通信ネットワークへ送信する問い合わせ信号送信 10 手段を備え、前記第3の通信インタフェース装置は、前記問い合わせ信号を受信 し、この問い合わせ信号に含まれる識別情報を基に、着信先の通信端末装置が前 記第1又は第2の通信インタフェース装置に収容されるシステム内部の通信端末 装置であるか、あるいは前記第2の通信ネットワークに接続されるシステム外部 の通信端末装置であるかを判定するための着伯先判定手段と、この着信先判定手 15 段の判定結果に応じて、発信元の通信端末装置を収容する第1又は第2の通信イ ンタフェース装置と着信先の通信端末装置を収容する第1又は第2の通信インタ フェース装置との間を接続する通信リンクを前記第1の通信ネットワーク上に形 成せしめる第1の処理と、発信元の通信端末装置を収容する第1又は第2の通信 インタフェース装置と第2の通信ネットワークに接続される着借先の通信端末装 **団との間に通信リンクを形成させる第2の制御とを選択的に行う通信リンク形成** 手段とを偉えた。

本発明に係わる第3のマルチメディア情報通信システムにおいて、更にサーバ 装置を備え、前記サーバ装置に、第3の通信インターフェース装置に備えた着信 先判定手段、通信リンク形成手段を備えても良い。

- 本発明に係わる第3のマルチメディア情報通信システムの好ましい実施態様は 以下の通りである。
  - (1) 前記通信リンク形成手段は、第1の制御として、着信先の通信端末装 置を収容する通信インタフェース装置に割り当てられた第2の識別情報を含む応 答信号を問い合わせ元の通信インタフェース装置に返送して、発信元の通信端末

WO 98/58475

10

PCT/JP98/02651

装匠を収容する通信インタフェース装置と着信先の通信端末装置を収容する通信 インタフェース装置との間を接続する通信リンクを第1の通信ネットワーク上に 形成させる制御を行い、第2の制御として、第3の通信インタフェース装置に割 り当てられた第2の識別情報を含む応答信号を問い合わせ元の通信インタフェー 5 ス装配に返送して、発信元の通信インタフェース装置と第3の通信インタフェー ス装匠との間を接続する内部通信リンクを第1の通信ネットワーク上に形成させ るとともに、前記第2の通信ネットワークに対し呼接腕を要求して着信先の外部 通俗端末装置と第3の通信インタフェース装置との間に外部通信リンクを形成さ せ、これら内部通信リンクと外部通信リンクとの間を相互に接続させる処理を行

- (2) 前記着信先判定手段は、前記第1及び第2の通信インタフェース装置 に割り当てられた第1の識別情報と、これらの通信インタフェース装置に収容さ れた各通信端末装置の第1の識別情報とを相互に対応付けて予め記憶した識別情 報記憶手段を備え、受信した聞い合わせ信号に含まれる着信先の第 1 の識別情報 15 が前距欧別情報配債手段に配債されているか否かを関べることで、着信先の通信 端末装置がシステム内部の通信端末装置であるか、あるいはシステム外部の通信
  - (3) (2) において、前記者信先判定手段は、前記第1及び第2の通信イ ンタフェース装置に割り当てられた第1の識別情報と、これらの通信インタフェ ―ス装置に収容された各通信端末装置の第1の識別情報とを相互に対応付けて予 め記憶した臨別情報記憶手段を備え、受信した問い合わせ信号に含まれる着信先 の第1の識別情報が前記職別情報記憶手段に記憶されているか否かを調べること で、益債失の通債機実装所がシステム内部の通債機実装置であるか、あるいはシ ステム外部の通信端末装置であるかを判定する。
  - (4) 前記者信先判定手段は、受信した問い合わせ信号に第2の通信ネット ワークへの発信であるか否かを衷す情報が含まれている場合に、この情報を基に 着信先の通信端末装置がシステム内部の通信端末装置であるか、あるいはシステ ム外部の通信端末装置であるかを判定する。

本発明に保わる第4のマルチメディア情報通信システムは、共通の第1の通信

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

プロトコル或いは相互に異なる第1及び第2の通信プロトコルにより情報データ の送受信を行う第1及び第2の通信端末装置と、前記第1及び第2の通信プロト コルと異なる第3の通信プロトコルに従って情報データを伝送する第1の通信ネ ットワークと、前記第1及び第2の通信端末装置をそれぞれ前記第1の通信ネッ トワークに対し接続するための第1及び第2の通信インタフェース装置と、前記 第3の通信プロトコルと異なる第4の通信プロトコルに従って情報データを伝送 する第2の通信ネットワークに対し、前配第1の通信ネットワークを接続するた めの無3の涌ばインタフェース装置とを具備し、前記第1及び第2の通信インタ フェース装置は、自装置に収容される通信端末装置から他の通信端末装置宛ての 10 発信要求が発生した場合に、この着信先となる通信端末装置が前配第1又は第2 の通信インタフェース装置に収容されるシステム内部の通信端末装置であるか、 あるいは前記第2の通信ネットワークに接続されるシステム外部の通信端末装置 であるかを判定するための着信先判定手段と、この着信先判定手段の判定結果に 応じて、自己の通信インタフェース装置と前記着信先の通信端末装置を収容する 15 通像インタフェース装置との間を接続する通像リンクを中核通信インタフェース 上に形成させるための第1の制御と、自己の通信インタフェース装置と第2の通 信ネットワークに接続される着信先の通信端末装置との間を接続する通信リンク を形成させるための第2の制御とを選択的に行う通信リンク形成手段とを備えた。 本発明に係わる第4のマルチメディア情報通信システムの好ましい実施態様は 20 以下の通りである。

(1) 前記着信先判定手段は、自己の通信インタフェース装置に収容される 通信端末装置から他の通信端末装置宛ての発信要求が発生した場合に、この着信 先となる通信鑑束装置に対応する識別情報を含む問い合わせ信号を前記第1の通 信ネットワークに接続されたすべての通信インタフェース装置に向け同報送信す 25 る問い合わせ手段と、前記問い合わせ信号の送信後に、第1の通信ネットワーク に接続された通信インタフェース装置のいずれかから前記着信先の他の通信端末 装置が収容されている旨の応答信号が返送されるか否かを監視することで、前記 着信先の他の通信端末装置がシステム内部の通信端末装置であるか、あるいはシ ステム外部の通信端末装置であるかを判定する判定手段とを備えた。

WO 98/58475

(2) (1) において、前配射信先判定手段は、前配応答信号が返送された 場合に、当該応答信号に含まれる返送元の通信インタフェース装置に対応する第 2の識別情報を著信先の通信端末装配に対応する第1の識別情報とともに相互に 対応付けて配管する鑑別情報配慮手段と、自己の通信インタフェース装置に収容 5 される通信端末装置から他の通信端末装置宛ての発信要求が発生した場合に、こ の着信先となる通信端末装置を収容する通信インタフェース装置に割り当てられ た第2の識別情報を前記規別情報配慮手段から接葉し、その有廷により前記着信 先の通信端末装置がシステム内部の通信端末装置であるか、あるいはシステム外 部の通信端末装置であるかを判定する判定手段とを備えた。

(3) 前紀着信先判定手段は、発信元の通信端末装置から送られた発信要求 に第2の通信ネットワークへの発信であるか否かを表す情報が含まれている場合 に、この情報を基に着信先の通信端末装置がシステム内部の通信端末装置である か、あるいはシステム外部の通信端末装置であるかを判定する。

本発明に係わる第5のマルチメディア情報通信システムは、共通の第1の通信 15 プロトコル或いは相互に異なる第1及び第2の通信プロトコルにより情報データ の送受信を行う第1及び第2の通信婦末装配と、前記第1及び第2の通信プロト コルと異なる第3の通信プロトコルに従って情報データを伝送する第1の通信ネ ットワークと、前記第1及び第2の通信臨末装置をそれぞれ前記第1の通信ネッ トワークに対し接続するための第1及び第2の通信インタフェース装置と、前記 第3の通信プロトコルと異なる第4の通信プロトコルに従って情報データを伝送 する第2の通信ネットワークに対し、前記第1の通信ネットワークを接続するた めの第3の頭信インタフェース装置とを具備し、前記第3の通信インタフェース 装置は、前記算2の通信ネットワークを介して外部の通信機末装置から着信信号 が到来した場合に、この疫信信号に含まれる疫信先を表す情報を基に、前配第1 25 又は第2の通信インタフェース装置に収容される着信先の通信端末装置に対応す る第1の識別情報を取得する第1の識別情報取得手段と、この第1の識別情報変 --**歳手段により取得された第1の数別情報を基に、着信先の通信端末装置を収容す** る第1又は第2の通信インタフェース装置に割り当てられた第2の識別情報を取 得する第2の識別情報取得手段と、この第2の識別情報取得手段により取得され

Page: 11

PCT/JP98/02651

11

身化し又は前記第1の通信ネットワークに送出する情報を符号化するコーデック 手段と、前配各第1及び第2の通信端末装置からのPB信号をデコードするPB レシーバと、無線局との情報通信を行うための無線手段を切えた。

- (4) 前起第3の通信インターフェース装配が、前起第1の通信ネットワー 5 夕との通信を行う第1の通信インターフェース手段と、前記通信インターフェー ス手段によって前記第1の通信ネットワークから得られた情報又は前記第2の通 信ネットワークから得られた情報を復身化し或いは前記第1の通信ネットワーク 又は前記第2の通信ネットワークに送出する情報を符号化するコーデック手段と、 前記第2の通信ネットワークからのPB信号をデコードするPBレンーバと、前 記第2の通信ネットワークとの通信を行う第2の通信インターフェース手段とを 信えた。
  - (5) 約記第3の通信インターフェース装置が、前記第1の通信ネットワークとの通信を行う第1の通信インターフェース手段と、前記通信インターフェース手段によって前記第1の通信ネットワークから得られた情報を復分化し又は前記第1の通信ネットワークに送出する情報を符号化するコーデック手段と、前記第2の通信ネットワークとの通信を行う第2の通信インターフェース手段とを信えた。

本発明に係わる第6のマルチメディア情報通信システムは、通信衛末に接続され、該通信始末固有の第1の通信プロトコルをそれ以外の第2の通信プロトコル に変換し、およびその逆変換を行うプロトコル変換手段を有する複数のインターフェース装置と、前記インターフェース装置を相互に接続し、前記第2の通信プロトコルで倡号を伝送するネットワークと、前記複数の端末装置間の通信を開卸する通信接続制御路とを具備し、前記通信接続制御路は、少なくとも1つの前記インターフェース装備に設けられる。

- 25 本発明に保わる第6のマルチメディア情報通信システムにおける好ましい実施 無磁は以下の通りである。
  - (1) 前配ネットワークに接続され、電話機能を有するコンピュータをさら に具備し、前配通信接級期等部は、少なくとも1つの前配インターフェース装配、

た第2の設別情報を基に、第3の通信インタフェース装置と着信先の通信端末装 位が収容された第1又は第2の通信インタフェース装置との間を接続する通信リ ンクを第1の通信ネットワーク上に形成する通信リンク形成手段とを具備した。

本発明に係わる第5のマルチメディア情報通信システムの好ましい実施態様は 5 以下の添りである。

- (1) 前配第1の職別情報取得手段は、外部の通信端末装置から到来した着信信号に着信先の通信端末装団に対応する間別情報及び通信確別の少なくとも1つが含まれている場合に、この職別情報及び通信種別の少なくとも1つを基に着信先の通信端末装団を決定し、当談通信端末装団に割り当てられた第1の職別情10 報を取得する。
  - (2) 前起第1の職別情報取得手段は、外部の通信端末装置から到来した着信信号に発信元の通信端末装置の職別情報が含まれている場合に、この発信元の通信端末装置の職別情報を基に着信先の通信端末装置を決定し、当該通信端末装置に割り当てられた第1の職別情報を取得する。
- 16 本発明に係わる第1~第5のマルチメディア情報通信システムにおける好ましい実施機体は以下の通りである。
- (1) 前記第1及び第2の通信インターフェース装置が、それぞれ、前記第1の通信ネットワークとの通信を行う通信インターフェース手段と、前記通信インターフェース手段によって前記第1の通信ネットワークから得られた情報を復9化し、対前記第1の通信ネットワークに送出する情報を符号化するコーデック手段と、前記各第1及び第2の通信端末装置からのPB信号をデコードするPBレシーパと、前記各第1及び第2の通信端末装置に対するコールプログレストーンを生成するトーン生成手段とを備えた。
- (2) (1) において、前配第1及び第2の通信インターフェース装置が、 25 更に、複数の前記通信インターフェース手段を前記第1の通信ネットワークに接 絞する手段を備えた。
  - (3) 前記第1及び第2の通信インターフェース装置が、それぞれ、前記第 1の通信ネットワークとの通信を行う通信インターフェース手段と、前記通信インターフェース手段によって前記第1の通信ネットワークから得られた情報を復

Page: 12

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

12

コンピュータに設けられる。

- (2) 煎記ネットワークに接続され、前記通信接続網得部を有するサーバをさらに具備する。
- (3) 前記インターフェース装配は、通信開始の際に、通信を開始しようと するインターフェース装配に関する発信倒情報と、通信を行いたい相手インター フェース装置に関する着信倒情報と、通信を行う通信手段に関する通信条件情報 を、いずれかの通信接続関仰部に送信する。
- (4) (3) において、前記通信接続制御部は、送信されてきた発信傾情報、 着信傾情報、通信条件情報に基づいてネットワーク上のデータベース、あるいは 10 前記インターフェース装置から詳細な発信傾情報、着信似情報、通信条件情報を 取得し、取得した情報、および通信を行う時点でのネットワークの状態に関する 情報に基づいて、適切な通信接続制御部を選択し、鉄通信接続制御部に関する情報を 報を発信側インターフェース装置、および者信仰インターフェース装置に送信する。
- (5) (4) において、前配各インターフェース装置は、前配発信側インターフェース装置から着信側インターフェース装置への通信状態を監視する手段をさらに具備する。
  - (6) (3) において、前記発信側情報は、電話番号、ネットワーク番号、 ログイン名を含み、前記通信条件情報は音声通信、顕像通信、データ通信を含む。
- 20 (7) (3) において、前記着信仰情報は、電話番号、ネットワーク番号、ログイン名、通信に必要とされるグループ情報を含む。
- (8) 前記通信接較射簿部は、インターフェース装置間の通信開始後でも、 発信側インターフェース装置、または賠信側インターフェース装置からの要求、 あるいはネットワークの状態の変化に応じて発信側インターフェース装置を変更 する手段をさらに具備する。
  - (9) インターフェース装匠間の適個関始後でも、発信側インターフェース\_ 装配、または発信質インターフェース装配からの要求、あるいはネットワークの 状態の変化に応じて適低接続制御部を変更する手段をさらに具備する。
    - (10) インターフェース装置間の通信関始後でも、発信側インターフェー

1

ス装置、または着信倒インターフェース装置からの要求、あるいはネットワーク の状態の変化に応じて通信接続形態を変更する手段をさらに具備する。

- (11) 発信側インターフェース装置と常信側インターフェース装置とは別の第3のインターフェース装置が、発信側インターフェース装置と希信側インターフェース装置との情報をいずれかの通信接続制御部に送り、発信側インターフェース装置と者信側インターフェース装置と者信側インターフェース装置とを順次呼び出し、相互に接続し通信を行なわせる。
- (12) 着信倒インターフェース装置が着信応答できない場合、第3のイン ターフェース装置が代理応答し、通信される情報を蓄積し、鉄着信倒インターフ 10 ェース装置の着信時に装積情報を転送する。
  - (13) 電子メールのテキストを音声に変換する手段をさらに具備し、発信 側インターフェース装置からの要求により、発信側インターフェース装置宛ての 報子メールの音声を発信側インターフェース装置へ送信する。
  - (14) 前記ネットワークはIEEE802インターフェースに従ったプロトコルで信号を伝送する。
  - (15) 前記ネットワークはIEEE1394インターフェースに従ったプロトコルで信号を伝送する。

本発閉によれば、例えば音声通信端末から送信された音声信号も、またパーソナル・コンピュータなどのデータ増末から送信されたデータも、それぞれ通信イ20 ンタフェース装置でともに第1の通信ネットワークの通信プロトコルに対応した同一のデータ形態に変換されたのち第1の通信ネットワークに送出される。また、第1の通信ネットワーク上を転送したデータは、着信先の通信インタフェース装置で音声通信端末やデータ端末の通信プロトコルに対応するデータ形態に変換された後に端末装置に送られる。このため、複数種の通信が第1の通信ネットワー25 クという一つのインフラを使用するだけで実現できる。

しかも、各端末装置のデータ変換は端末装置に対応する通信インタフェース装 置でそれぞれ分散して行われ、かつ各通信インタフェース装置はいずれも例えば 端末装置側の1種類の通信プロトコルと第1の通信ネットワーク側の唯1種類の 通信プロトコルとの間のデータ変換機能さま特でばよく、複数種の通信プロトコ このため、二重化されたPBXやゲートウェイ等の集中処理用の大掛かりな通信 設備を設ける必要がなく、簡単な機能を有する複数の通信インタフェース装置を 用意するだけでシステムを実現できるので、システム構成の簡単化及び大幅なコ ストダウンを図ることができる。

また、端末装置の増設や接続変更についても、任意の端末装置を通信インタフェース装置を介して第1の通信ネットワークに接続したのち節単なセットアップを行うだけでよく、複雑な工注設定等は必要ない。このため、拡張性が高く、かつ保守・管理性の優れたシステムを提供することができる。

0 上記のように本発明によれば、複数種の通信を一系統の通信インフラマかつP BXやゲートウェイなどの大型の設備機器を設置することなく実現することができ、これにより構成が簡単で保守・管理を容易にすることができ、安価で信頼性の高いマルチメディブ情報通信システムを提供することができる。

図面の簡単な説明

15 図1は、本発明に係わるマルチメディア情報通信システムの一実施形態を示す 概略検応図。

図2は、ビジネス電話機及びパーソナル・コンピュータをさらに接続可能としたシステムの機能構成を示すプロック図、

図3は、無線基地局2の機能構成を示すプロック図、

20 図4は、アナログ電話ハブ装置3-1,3-2fの機能構成を示すプロック図、

図5は、ビジネス電話ハブ装置4の機能構成を示すプロック図、

図6は、ISDNルータ装置5の機能構成を示すプロック図、

図7は、PSTNルータ装置6の機能構成を示すプロック図、

図8は、無線端末PSとアナログ電話機TEL1との間で内線通話を行う場合 25 のシーケンス図、

図9は、アナログ電話機どうしで内線通話を行う場合の第1の例を示すシーケ ンス図。

図10は、アナログ電話機どうしで内線適話を行う場合の第2の例を示すシー ケンス図

Page: 15

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

15

図11は、アナログ電話機どうしで内線通話を行う場合の第3の例を示すシー ケンス図、

図12は、IPアドレスの問い合わせをルータ装置5に対し行うことで内線爆 末間の接続を行う場合の動作シーケンス図。

5 図13は、アナログ電話機とパーソナル・コンピュータとの間で内線間の音声 通信を行う場合のシーケンス図、

図14は、パーソナル・コンピュータどうしで内線間の音声通信を行う場合の シーケンス図

図15は、パーソナル・コンピュータどうしで内線間のデータ通信を行う場合 10 のシーケンス図、

図16は、外線データ端末と内線のアナログ電話機との間で音声通信を行う場合の第1の例を示すシーケンス図、

図17は、外線データ端末と内線のアナログ電話機との間で音声通信を行う場合の第2の例を示すシーケンス図、

15 図18は、外線データ端末と内線データ端末との間でデータ通信を行う場合のシーケンス図、

図19は、アナログ電話機と外部電話機との間で音声通信を行う場合のシーケンス図。

図20は、内線のアナログ電話機と外部電話機との間で音声通信を行う場合の 20 一例を示すシーケンス図、

図21は、内線のアナログ電話機と外部電話機との間で音声通信を行う場合の 他の例を示すシーケンス図、

図22は、内線のアナログ電話機が外線データ端末との間で音声通信を行う場合のシーケンス図、

25 図23は、内線データ端末と外線データ端末との間でデータ通信を行う場合のシーケンス図、

図24は、システム内の各装置に対するDNあるいはIPアドレスの割当て例を示す図。

図25は、内線端末から外線発信する際に、ルータ装置が自己のデータベース

. WO 98/58475

PCT/JP98/02651

16

を基に着信先を判定する場合の動作を示すシーケンス図、

図26は、ルータ装置に設けられるIPアドレス検索用データベースの構成例を示す図、

図27は、内線端末から外線発信する際に、ルータ装置が特番を基に着信先を 5 判定する場合の動作を示すシーケンス図、

図28は、内線端末から外線発信する際に、コンテンツ・サーバが自己のデー タベースを基に着信先を判定する場合の動作を示すシーケンス図、

図29は、コンテンツ・サーバに設けられるIPアドレス検索用データベース の構成例を示す図、

10 図30は、内線端末から外線発信する際に、コンテンツ・サーバが特番を基に 着信先を判定する場合の動作を示すシーケンス図、

図3 1 は、内線端末から外線発信する際に、ハブ装置が自己のデータベースを 基に着信先を判定する場合の動作を示すシーケンス図、

図3 2 は、ハブ装置に設けられる 1 Pアドレス検索用データベースの構成例を 15 示す図、

図33は、内線端末から外線発信する際に、ハブ接置が特番を基に着信先を判 定する場合の動作を示すシーケンス図、

図3 4 は、外線からの着信時に、受信サブアドレスを基に着信先を判定する場合の動作を示すシーケンス図、

20 図35は、ルータ装置に設けられるサブアドレスデータベースの構成例を示す 図、

図3.6は、外線からの着信時に、受信サブアドレスにより表される通信種別を 基に着信先を判定する場合の動作を示すシーケンス図、

図37は、ルータ装置に設けられる通信権別データベースの構成例を示す図、

25 図38は、外線からの着信時に、発信元DNを基に着信先を判定する場合の動作を示すシーケンス図、

図39は、ルータ装置に設けられる発信者データベースの構成例を示す図、

図40は、本発明のハブ装置の一実施形態を示すプロック図、

図41は、図40のハブ装置の第1の変形例を示すプロック図、

図42は、図40のハブ装置の第2の変形例を示すプロック図、

図43は、本発明の1SDNルータ装置の一実施形態を示すプロック図、

図44は、本発明の公衆網ルータ装置の一実施形態を示すプロック図、

図45は、本発明の無線ハブ装置の一実施形態を示すプロック図、

5 図46は本発明に係わるマルチメディア情報通信システムの第2の実施例を示す解核格が図

図47は図46のインターフェース装配の詳細な構成を示すプロック図、

図48は第2実施例の通信手頃を示す図、

図49は第2実施例でポイスメールを実現するための構成を示す図、

図50は第2実施例でメール院上げ機能を実現するための構成を示す図である。 発明を実施するための最良の形態

図1は、本発明に係わるマルチメディア情報通信システムの一裏施形態を示す 相路検巾図である。

図1において、LAN1はこのシステムの中核なし、例えば100Mbitあ 15 るいは1Gbitの伝送容量を持つイーサネット (Ethernet) により得成される。 このLAN1には、内盤接続用の遺信インタフェース装置として、無線基地局 2及U構数のアナログ電話ハブ装置3-1、3-2がそれぞれ接続してある。無 線基地局2は例えばPHS (Personal Handyphone System) の活地局の機能 を備えたもので、この無線基地局2には無線チャネルを介して無線端末PSが接 20 絞される。アナログ電話ハブ装置3-1、3-2にはそれぞれ複数のアナログ電 話機TEL1〜TEL5が接続される。上記無線端末PS及びアナログ電話機T EL1〜TEL5はいずれも内線線末として使用される。

また上記LAN1には、外袋袋袋用の適信インタフェース装置として、ISD Nルータ装置5及びPSTNルータ装置6がそれぞれ袋袋してある。ISDNル 25 一夕装置5は、上記LAN1をISDN7に接続する。PSTNルータ装置6は、 上記LAN1をPSTN8に接続する。

さらに上記しAN1にはコミュニケーション・サーバ9が接続してある。このコミュニケーション・サーバ9は、LAN1との間のインタフェースを行うネットワーク・インタフェース(1/F)9dと、図示しないハードディスク装置等

を駆動するドライバ9cと、OS (Operating System) 9bと、アブリケーション・プログラム9sとを個えている。そして、上記各通信インタフェース装置2~6とこれに接続される内線端本の各アドレス情報をデータベースに蓄積し、通信インタフェース装置2~6からアドレスの問い合わせがあった場合に、上記5 データベースを検索して問い合わせ元の装置に通知する機能を育する。

またLAN1には、ビジネス電転機や、パーソナル・コンピュータ等のデータ 端末接望を内線端末として収容することが可能である。図2は、これらのビジネ ス電転機及びパーソナル・コンピュータを接続可能としたシステムの機能構成を 示すプロック図である。

10 図2において、LAN1には、ビジネス電話ハブ装度4及びパーソナル・コンピュータ用のハブ装度70がそれぞれ接続してある。ビジネス電話ハブ装度4には、複数のビジネス電話機DKT1、DKT2がそれぞれ接続される。これらのビジネス電話機DKT1、DKT2はディジタル多機能電話機により得成される。ハブ装度70はLAN1との間のインタフェース動作を行うネットワーク I/F
 15 70 aを備え、このネットワーク 1/F70 aには複数のパーソナル・コンピュータPC1、PC2が接続される。これらのパーソナル・コンピュータPC1、PC2は、データ通信機能を有する。

ところで、以上のシステムに内線用の通信インタフェース装置として設けられた無線基地局2、アナログ電話ハブ装置3-1,3-2及びビジネス電話ハブ装 20 置4は次のように構成される。

図3は、上記無線基地局2の機能構成を示すブロック図である。無線基地局2は、LAN1とのインタフェース動作を行うネットワーク・インタフェース(I/F)2 aと、ネットワークプロトコル処理部2 dと、無線端末PSとの間の無線送受債動作を行う無線部2 bと、無線プロトコル処理部2 aと、無線/ネットワークプロトコル変換部2 cとを個えている。このうちネットワークプロトコル処理部2 dは、LAN1で規定されるネットワークプロトコルルに従ってLAN1との間のデータ伝送を制御する。無線プロトコル処理部2 cは、無線端末PSとの間で規定された無線プロトコルに従って登場通信を制御する。無線/ネットワークプロトコルを連線プロトコルに従って登場通信を制御する。無線/ネットワークプロトコルを連絡2 cは、上記ネットワークプロトコルと無線プロトコルと

Page: 19

. · WO 98/58475

PCT/JP98/02651

19

の間のプロトコルの変換を行う。

生た無線基地局 2 は、接続期御郎2 f と、宛先情報器積検素郎 2 g と、宛先データベース 2 h とを備え、さらにデータ程別識別記憶部 2 i と、データバケット化節 2 k と、音声信号変換節 2 j と、而像信号変換節 2 m とを備えている。接続 制御郎 2 f は、無線端末 P S から発信要求が到来した場合に、L A N 1 に接続された他の通信インタフェース装置に対し問い合わせを行って宛先となる端末の所在を確認し、その結果を悪に無線端末 P S と通信相手の端末との間を接続する通信リンクを L A N 1 上に形成するための制御を実行する。宛先情報書積検索郎 2 g は、上記接続制御部 2 f の問い合わせにより取得した宛先の通信端末が収容された通信インタフェース装置の L A N T ドレスを宛先通信端末のアドレスとともに宛先データベース 2 h に格神する。データ程別識別記憶部 2 f は、L A N 1 から受信したデータの和別を判別して記憶する機能を有する。

音声信号変換部2 j は、無線端末PSから到来した音声データをパケット化するに適した形態に変換する。画像信号変換部2 mは、無線端末PSから到来した画像データをパケット化するに適した形態に変換する。データパケット化部2 k は、上配音声データ及び画像データを一定プロック長に区切ってパケットを生成する。

図4は、アナログ電話ハブ装置3-1,3-2の機能構成を示すプロック図で ある。このアナログ電話ハブ装置3-1,3-2が前配無機基地局2と構成を異 20 にするところは、無線部2b、無線プロトコル処理部2。及び無線/ネットワー クプロトコル変換部2cに代えて、それぞれアナログ電話インタフェース(I/ F)3b、アナログ電話プロトコル処理部3。及びアナログ電話/ネットワーク プロトコル変換部3cを備えた点である。

図5は、ビジネス電話ハブ装置4の機能構成を示すプロック図である。このビ

Page:

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

20

ジネス電話ハブ装置 4 が前記アナログ電話ハブ装置 3 - 1 、3 - 2 と構成を異に するところは、アナログ電話インタフェース(1 / F) 3 b、アナログ電話プロ トコル処理部 3 e 及びアナログ電話/ネットワークプロトコル要換部 3 c に代え て、それぞれビジネス電話インタフェース(1 / F) 4 b、ビジネス電話プロト 5 コル処理部 4 e 及びビジネス電話/ネットワークプロトコル変換部 4 c を備えた 点である。

ビジネス電話1/F4bは、ビジネス電話機DKT1、DKT2との間の作p データ信号の送受信を行う。ビジネス電話プロトコル処理部4eは、ビジネス電 話機DKT1、DKT2との間で規定された適倍プロトコルに従ってディジタル 電話適信を制御する。ビジネス電話/ネットワークプロトコル変換部4cは、上 記ネットワークプロトコルとビジネス電話プロトコルとの間のプロトコル変換を 行う。

また、前配システムに外線用の通信インタフェース装置として設けられたIS DNルータ装置5及びPSTNルータ装置6は次のように構成される。

15 図6は、ISDNルータ装配5の機能構成を示すプロック図である。このISDN電話ハブ装配5が前記アナログ電話ハブ装配3-1,3-2と構成を異にするところは、アナログ電話インタフェース(1/F)3b、アナログ電話プロトコル処理部3c及びアナログ電話/ネットワークプロトコル変換部3c及びアナログ電話/ネットワークプロトコル変換部3c及びアナログ電話/ネットワークプロトコル変換部3cに代えて、それぞれISDNインタフェース(1/F)5b、1SDNプロトコル処理部5
 20 e及びISDN/ネットワークプロトコル変換部5cを備えた点である。

ISDNI/F5bは、ISDNとの間のデータ信号の送受信を行う。ISD Nプロトコル処理部5eは、ISDNとの間で規定された通信プロトコルに従っ てディジタル電話通信を朗仰する。ISDN/ネットワークプロトコル変換部5 cは、上配ネットワークプロトコルとピジネス電話プロトコルとの間のプロトコ ル変換を行う。

図7は、PSTNルータ装配6の機能的成を示すブロック図である。このPS\_TNルータ装配6が前記ISDNルータ装配6と特成を異にするところは、ISDNインタフェース (I/F) 5 b、ISDNプロトコル処理部6 c及びISDN/ネットワークプロトコル登録部6 cに代えて、それぞれPSTNインタフェ

記憶する。

ース (I / F) 6 b、PSTNプロトコル処理部6 c 及びPSTN/ネットワークプロトコル変換部6 c を備えた点である。

PSTNI/F6bは、PSTNとの間のデータ信号の送受信を行う。PST Nプロトコル処理部6cは、PSTNとの間で規定された通信プロトコルに従っ てディジタル電話通信を制御する。PSTN/ネットワークプロトコル変換部6 cは、上記ネットワークプロトコルとISDNプロトコルとの間のプロトコル変 換を行う。

次に、以上のように構成されたシステムの各種通信動作をシーケンス図を用い て説明する。

- 10 (1) 無線端末PSとアナログ電話機TEL1との間で内線通話を行う場合 図8はそのシーケンスを示すものである。無線端来PSからセットアップメッ セージを受信すると無線基地局2は、先ずこのセットアップメッセージ中に含ま れる宛先情報がネットワークのアドレスそのものか否かを判定する。そして、ネットワークアドレスでなければ、接続耐御部21の指示により宛先情報蓄積検索 部2gが宛先データベース2hをアクセスし、これにより上配セットアップメッ セージ中に含まれる宛先アドレスに対応するネットワークアドレスを宛先データベース2hから検索する。また、上配セットアップメッセージ中のデータ種別が 音声であるかデータであるかをデータ種別職別記憶部21で酸別してその結果を
- 20 そして、無線/ネットワークプロトコル変換部2cにおいて、上記受信したセットアップメッセージと上記検索した宛先ネットワークアドレスとを基に、ネットワークプロトコルに適合したセットアップメッセージを阿構成し、この再構成したセットアップメッセージをネットワークプロトコル処理部2dの耐御の基にネットワーク1/F2aから着信先のアナログ電話ハブ装置3-1に向けしAN 25 1へ送信する。

LAN1を介して自装値宛のセットアップメッセージを受信するとアナログ電 話ハブ装匠3-1は、この受信したセットアップメッセージから着信先のアナロ グ電話機TEL1を識別する。そして、アナログ電話/ネットワークプロトコル 変換部3cによりアナログ電話機の通信プロトコルに適合したセットアップメッ セージを再構成し、この再構成したセットアップメッセージをアナログ電話プロトコル処理部3 e の制御に基づいてアナログ電話1/F3 b から着信えのアナログ電話機TEL1 へ送信する。アナログ電話機TEL1は、上記セットアップメッセージの受信に対しユーザがオフフックして応答すると、コネクトメッセージ

アナログ電話ハブ装置3-1は、着信先のアナログ電話機TEL1からコネクトメッセージが返送されると、アナログ電話/ネットワークプロトコル変換部3 c でネットワークプロトコルに適合したコネクトメッセージを再構成し、このコネクトメッセージを発信元の無線基地局2に向けLAN1へ送出する。

10 無線基地局2は、このコネクトメッセージをネットワーク1/F23を介して受信すると、このコネクトメッセージ中のデータ種別が音声であるかデータであるかをデータ種別職別記憶部21で職別してその結果を記憶する。そして、上記受信したコネクトメッセージを基に、無線/ネットワークプロトコル変換部2cにおいて無線プロトコルに適合したコネクトメッセージを再構成し、この再構成し、この再構成したコネクトメッセージを無線がコトコル処理部2eの制御の基に無線部2bから無線端末PSに向け送出する。

かくして、発信元の無線端末PSと着信先のアナログ電話機TEL1との間に はLAN1を介する通信リンクが形成され、以後両端末間では次のように内線通 話が行われる。

- 10 すなわち、無線端末PSから音声データを受信すると無線基地局2は、先すデータ種別識別配信部2 i を参照してデータ種別が音声であることを認識する。そして、この認識結果をもとに受信音声データを音声信号変換部2 j に送り、ここで音声データ用のデータ変換処理を行ったのちデータバケット化部22kでパケット化し、この音声パケットをネットワーク I / P2 a からしAN1 へ送信する。
- 25 これに対し、LAN1を介してアナロダ電話ハブ装置3-1からの音声パケットを受信すると、無線基地局2はこの受信音声パケットが音声データであることをデータ程別識別記憶部2;で施認し、この結果をもとに受信音声パケットをパケット化節2kで連続データに再生したのち音声信号変換部2;で無線端末用の信号形態に変換する。そして、この音声データを無線部2bから無線端末PSに

Page: 23

.

PCT/JP98/02651

23

向け送信する。

WO 98/58475

なお、アナログ電話ハブ装置3-1においても、上配無線基地局2と同様の音 声データ変換処理が行われる。すなわち、LAN1より受信した音声パケットは データパケット化部3k及び音声信号変換部3jによりアナログ電話機TEL1 に対応したアナログ音声信号に変換されたのち、アナログ電話はアF3bからア ナログ電話機TEL1に送られる。また、アナログ電話機TEL1から送られた 音声信号は、音声信号変換部3jでディジタル信号に変換されたのもデータパケ ット化部3kにより音声パケットに変換されて、ネットワーク1/F3aから無 線基地局2に向けLAN1へ送信される。

(2) アナログ電話機どうしで内線通話を行う場合

図9、図10及び図11はそのシーケンスを示すものである。ここでは、ダイヤル番号1000番が付与されたアナログ電話機TEL1から、ダイヤル番号1010番が付与されたアナログ電話機TEL4に対し発信する場合を例にとって設明する。

アナロダ電話機TEL1でユーザがオフフック操作し、ダイヤルトーンの確認 後に通信相手のダイヤル番号「1010番」をダイヤル入力したとする。そうす るとアナロダ電話パブ装置3-1は、アナロダ電話機TEL1からダイヤル番号 を全桁受信した時点で、著信先のダイヤル分析を行なって着信先のハブ装置の1 Pアドレスを取得する。このダイヤル分析は、宛先データベース3 hに記憶さい ている電話番号対ハブ装置「Pアドレスの変換テーブルを検索することにより行 う。この検索により、着信先のダイヤル番号に対応するハブ装置の1Pアドレス を取得できた場合には、セットアップメッセージを生成して着信先のハブ装置に 由けLAN1へ送出する。

これに対し着信先のダイヤル番号に対応するハブ装置のIPアドレスが宛先データベース3hに記憶されていなかった場合には、コミュニケーション・サーバ9に対し問い合わせを行う。図11はそのシーケンスを示すものである。上配の問い合わせメッセージが到来するとサーバ9は、問い合わせメッセージに含まれるDN「1010番」をキーとして変換テーブルをアクセスし、対応するハブ装置のIPアドレスを検索する。そして、IPアドレスが見つかれば、このIPア

•

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

2

ドレスを応答メッセージにより問い合わせ元のアナログ電話ハブ装置3-1に通知する。この1Pアドレスの通知を受けるとアナログ電話ハブ装置3-1は、セットアップメッセージを生成してこれを着信先のアナログ電話ハブ装置3-2に向けLAN1へ送信する。

- 一方、上記問い合わせに対し該当する1Pアドレスがサーバ9の変換テーブル に記憶されておらず、その旨が応答メッセージにより問い合わせ元のアナログ電 話ハブ装置3-1に通知されたとする。この場合アナログ電話ハブ装置3-1は、 LAN1に接続されたすべてのハブ装置に対し同様リクエストを行う。図10は その場合のシーケンスを示すものである。
- 10 すなわち、アナログ電話ハブ装置3-1は、リクエストメッセージを生成してこれを1.AN1へ送出する。LAN1に接続されたすべてのハブ装置は、LAN1を介してリクエストメッセージが到来すると、このリクエストメッセージに含まれるDN「1010番」に対応する通信機末が自装置に収容されているか否かを宛先データベース3hを検索して判定する。そして、収容されていれば、その目をリクエスト応答メッセージによりリクエスト元のアナログ電話ハブ装置3-1に通知する。なお、リクエストされたDN「1010番」に対応する通信機末が自装置に収容されていなかった場合には、応答メッセージを返送しない。

上記リクエストに対しいずれかのハブ装置(例えばアナログ電話ハブ装置3-2) からリクエスト応答メッセージが返送されると、リクエスト元のアナログ電 20 話ハブ装置3-1はこのリクエスト応答メッセージにより通知された1Pアドレ スを宛先として用いて、セットアップメッセージを滑信先のアナログ電話ハブ装 置3-2に向け送信する。

なお、いずれのハブ装置からも一定期間内にリクエスト応答メッセージが返送されなかった場合には、アナログ電話ハブ装置3-1は発信元のアナログ電話機25 の説ダイヤルであると判断して、アナログ電話機TEL1との間の直流ループを切断する。なお、このとき発信元のアナログ電話機には、説ダイアルである旨のメッセージ等、接続できない旨のメッセージを送って、表示器に表示あるいは音声出力させるようにしてもよい。

さて、自装配宛のセットアップメッセージが送られると、着信仰のアナログ電

話ハブ装置3-2は発信側のアナログ電話ハブ装置3-1に対し呼段定受付(call proc)を返送するとともに、受信した上記セットアップメッセージを解析する。このとき、H323に規定されたプロトコルでは、セットアップメッセージには呼段定、着番号「1010番」、伝遊能力:データ程列=「音声」が含められている。アナログ電話ハブ装置3-2は、これらの情報から着信先のアナログ電話機TEL4段がデータ種別と制定する。そして、この判定結果をとに着信先のアナログ電話機TEL4に対し着信信号を送出して着信報知を行わせる。またこのとき、発信元のアナログ電話ハブ装置3-1へは呼出信号(Alert)を送出する。この呼出信号を受信すると発信元のアナログ電話ハブ装置3-1は、リングバックトーンRBTを生成して発信元のアナログ電話が、T装置103円では活力です。

この状態で、着信先のアナログ電話機TEL4のユーザがオフフックして広答 したとする。そうするとアナログ電話ハブ装置3-2は、接続メッセージ(コネ クトメッセージ; Conn) を発信元のアナログ電話ハブ装置3-1へ送出する。 15 このコネクトメッセージを受信すると発信元のアナログ電話ハブ装置3-1は、 接続確認メッセージ(コネクト応答メッセージ; Conn Ack)を返送する とともに、リングバックトーンを停止する。

かくしてLAN1上には通話コネクションが設定され、以後発信元のアナログ 電話機TEL1と着信先のアナログ電話機TEL4との関ではこの音声コネクションによる通信リンクを介して音声通話が可能となる。

なお、この音声通話中において、各アナログ電話ハブ装置3-1,3-2では、音声データの変換が行われる。 すなわち、LAN1より受信した音声パケットはパケット化部3k及び音声信号変換部3jによりアナログ電話機TEL1に対応したアナログ音声信号に変換されたのち、アナログ電話 I/F3bからアナログ電話機TEL1,TEL4から送られた音声信号は、音声信号変換部3jでディジタル信号に変換されたのちパケット化部3kにより音声パケットに変換されて、ネットワーク1/F3aからLAN1へ送信される。

上記音声通話が終了し、例えばアナログ電話機TEL4がオンフックしたとす

ると、アナログ電話ハブ装置3-2は切断メッセージ (Disc) を生成してこれを通信相手側のアナログ電話ハブ装置3-1に向けLAN1へ送出する。この 切断メッセージを受信するとアナログ電話ハブ装置3-1は、LAN1上の音声 パケットの送受信を停止して音声コネクションを解放する。そして、解放メッセ 5 ージ (Rei) をLAN1経由で相手側のアナログ電話ハブ装置3-2へ送ると ともに、アナログ電話機TEL1に対しビジートーンを送出する。この状態で、 相手側のアナログ電話ハブ装置3-2から解放確認メッセージ (Rei Com p) が到来すると、ビジートーンの送出を停止して待ち受け状態に復帰する。

なお、IPアドレスの問い合わせをルータ装置5に対し行ってもよい。図12 10 はこの場合の動作シーケンスを示す図である。

ルータ装置 5 は、システム内の各ハブ装置において同報リクエストによる 1 P アドレスの取得が行われるごとに、この 1 P アドレスを 2 信先の爆来装置の D N とともに自身の宛先データベース 5 h に 3 で で す な から、システム内のハブ 装置から 1 P アドレスのリクエストメッセージが同程送信され、これに対しある 1 5 ハブ装置がリクエスト応答メッセージを返送すると、この リクエスト応答メッセージをルータ装置 5 も受信する。そして、この受信したリクエスト応答メッセージから、着信先の 端末装置の D N 及びこの 端末装置が収容されるハブ装置の 1 P アドレスを抽出して、これらを相互に対応付けて 自身の 宛先データベース 5 h は、システム内のハブ 装置で 同報リクエストによる 1 P アドレスの 取得が行われるに従い、その記憶内容が充実してゆく。

さて、この状態で例えばハブ装置3 | (図示せず) に接続された電話機TEL」が上記電話機TEL4に対する発信を行ったとする。そうすると、ハブ装置3 i は、上記相手先の電話機TEL4のDN「1010番」を含むリクエストメッセージを生成してこれをルータ装置5に向け送出する。

上記リクエストメッセージを受信するとルーク装置5は、このリクエストメッセージに含まれるDN「1010番」をキーとして、このDNに対応する通信端 末が収容されるハブ装置のIPアドレスを宛先データベース5hから読み出す。 そして、このIPアドレスをリクエスト応答メッセージに挿入して、これをリク

Page: 27

-aye. 20

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

27

エスト元のハブ装置3 i に向け送出する。

このリクエスト応答メッセージを受信するとハブ装置3 1は、同メッセージにより通知された1PTドレスを宛先とするセットアップメッセージを着信先のアナログ電話ハブ装置3-2に向け送信する。着信側のハブ装置3-2に、このセラントアップメッセージを解析し、着信先の電話機TEL4に対し着信仰号を送出して着信報知を行わせるとともに、発信側のハブ装置3:へ呼出信号を送出して発信元の電話機TELiからリングパックトーンRBTを発生させる。そして、着信先の電話機TELiが着信応答すると、両電話機TELi,TEL4間は通話の記録性をL4、TEL4間は通話の記録性をL4、TEL4間は通話の記録性をL4、TEL4間は通話の記録性をL4、TEL4間は通話の記録性をL4、TEL4間は通

10 なお、上記したハブ装置の両報リクエストを利用したIPアドレスの収集蓄積 機能を、ルータ装置5に設ける代わりに、各ハブ装置3-1,3-2,3-i, …もしくはこれらのハブ装置のうちの一部に設けてもよい。このような機能を各 ハブ装置3-1,3-2,3-i,…が持つシステムでは、各ハブ装置3-1, 3-2,3-i,…は自装置に収容される端末装置から発信が発生した場合に、 たず自身の宛先データベース3hを検索して着信先のハブ装置のIPアドレスが 記憶されているか否かを判定する。そして、記憶されていれば、この記憶されて いたIPアドレスを宛先として使用して着信先のハブ装置に対しセットアップメ ッセージを送出する。これに対し記憶されていない場合には、コミュニケーショ ン・サーバ9もしくはルータ装置5に対しIPアドレスの間い合わせを行う。こ のようにすることで、IPアドレスの取得に要する時間を知縮し、またLANI のトラヒック地加を抑制することができる。

(3) アナログ電話機とパーソナル・コンピュータとの間で内線側の音声通信 を行う場合

図13は、そのシーケンスを示すものである。ここでは、ダイヤル番号100 0番が付与されたアナログ電路機TEL1から、ダイヤル番号2000番が付与 されたパーソナル・コンピュータPC1に対し発信する場合を例にとって限明する。

アナログ電話機TEL1でユーザがオフフック操作し、ダイヤルトーンの確認 後に通信相手のダイヤル番号「2000番」をダイヤル入力したとする。そうす . WO 98/58475

PCT/JP98/0265

28

るとアナログ電話ハブ装置3-1は、アナログ電話機TEL1からダイヤル番号を全桁受信した時点で、着信先のダイヤル分析を行なって着信先のハブ装置の IPアドレスを取得する。なお、このIPアドレスの取得は、(2)アナログ電話機どうしで内線通話を行う場合で述べた手法と同様の手法により行われる。

5 さて、着信先のパーソナル・コンピュータ PS1のIPアドレスが取得できると、アナログ電話ハブ装置3-1はセットアップメッセージを生成してこれを着信先のパーソナル・コンピュータ PS1に向けLAN1へ送信する。このセットアップメッセージは、ハブ装置70を介してパーソナル・コンピュータ PC1で受信される。パーソナル・コンピュータ PC1は、上記セットアップメッセージ を受信すると、発信側のアナログ電話ハブ装置3-1に対し呼敬定受付 (c s l l proc)を返送するとともに、上記受信したセットアップメッセージからデータ種別が音声であるかデータであるかを判定してその結果を記憶する。そして、データ種別が音声であれば、着信音声を出力してユーザに着信が発生した旨を知らせる。またそれとともに、発信元のアナログ電話ハブ装置3-1へは呼出16 信号(A1ert)を送出する。

この呼出信号を受信すると発信元のアナログ電話ハブ装置3-1は、リングバックトーンRBTを生成して発信元のアナログ電話機TEL1へ送出する。この状態で、着信先のパーソナル・コンピュータPC1のユーザがオフフックに相当する操作を行って応答したとする。そうするとパーソナル・コンピュータPC1は、接較メッセージ(コネクトメッセージ;Сопп)を発信元のアナログ電話ハブ装置3-1へ送出する。このコネクトメッセージを受信すると発信元のアナログ電話ハブ装置3-1は、接較磁路メッセージ(コネクト応答メッセージ;Сопп Ack)を返送するとともに、リングパックトーンを停止する。

かくしてLAN1上には通話コネクションが設定され、以後発信元のアナログ
25 電話機TEL1と看情先のパーソナル・コンピュータPC1との間ではこの通話
コネクションによる通信リンクを介して音声通話が可能となる。

なお、この音声通話中において、LAN1とアナログ電話換TEL1との間の音声データの変換はアナログ電話ハブ装配3-1で行われるが、LAN1とパーソナル・コンピュータPC1の音声系との間の音声データの変換は、パーソナ

30

ル・コンピュータ P C 1 内で行われる。すなわち、このときパーソナル・コンピュータ 用のハブ装置 7 0 はパーソナル・コンピュータ P C 1 と L A N 1 との間のインタフェース動作のみを行う。

(4) パーソナル・コンピュータどうしで内線間の音声通信を行う場合

図14はそのシーケンスを示す図である。ここでは、ダイヤル番号2000番が付与されたパーソナル・コンピュータPC1から、ダイヤル番号2010番が付与された他のパーソナル・コンピュータPC1(図示せず)に対し発信する場合を例にとって説明する。

パーソナル・コンピュータPC1において、ユーザがダイヤル番号2010番 10 に対する発信指示を入力すると、パーソナル・コンピュータPC1はダイヤル分 析を行なって希信先のハブ装配の1Pアドレスを取得する。なお、この1Pアド レスの取得は、(2)アナログ電話機どうしで内線通話を行う場合で述べた手法 と同様の手法により行われる。

さて、着信先のハブ装置のIPアドレスが取得できると、パーソナル・コンピ 15 ュータPCIはセットアップメッセージを生成してこれを着信先のパーソナル・ コンピュータPCiに向けLAN1へ送信する。このセットアップメッセージは、 LAN1を介して着信先のパーソナル・コンピュータPCiが接続されたハブ装置で受信され、このハブ装置PCiからパーソナル・コンピュータPCiに転送 サース

20 パーソナル・コンピュータPCiは、上記セットアップメッセージを受信すると、発信側のパーソナル・コンピュータPC1に対し呼吸定受付(call proc)を返送するとともに、上記受信したセットアップメッセージからデータ 種別が音声であるかデータであるかを判定してその結果を記憶する。そして、データ種別が音声であれば、着信音を出力してユーザに着信が発生した旨を知らせる。またそれとともに、発信元のパーソナル・コンピュータPC1へは呼出信号

この状態で、着信先のパーソナル・コンピュータPCiのユーザがオフフッタ に相当する操作を行って応答したとする。そうするとパーソナル・コンピュータ PCiは、接続メッセージ(コネクトメッセージ:Conn)を発信元のパーソ ナル・コンピュータPC1へ送出する。

かくしてLAN1上には通話コネクションが設定され、以後発信元のパーソナル・コンピュータPC1と賠償先のパーソナル・コンピュータPCiとの間では この通話コネクションによる通信リンクを介して音声通話が可能となる。

- 5 なお、この音声通話中において、LAN1と各パーソナル・コンピュータPC 1, PCiの音声系との間の音声データの変換は、パーソナル・コンピュータP C1, PCi内でそれぞれ行われる。
  - (5) パーソナル・コンピュータどうしで内線間のデータ通信を行う場合

図15はそのシーケンスを示す図である。発信側のパーソナル・コンピュータ
10 PC1は、着信仰のハブ装匠に割り当てられている I PTドレスを取得した後、 着信先のパーソナル・コンピュータPC i に向けLAN 1 ヘコネクトメッセージ を送信する。このコネクトメッセージの送信後に、パーソナル・コンピュータ P C1とパーソナル・コンピュータ PC i との間ではTCP/I Pのコネクション を設定するための処理が行われ、これによりLAN 1 上にコネクションが設定さ 15 れると、以後パーソナル・コンピュータ PC1, PCi 間ではデータ通信が可能 となる。

(6) 外線データ端末と内線のアナログ電話機との間で音声通信を行う場合 (外部データ端末がLAN1内の1Pアドレスを理解する場合)

図16はそのシーケンスを示す図である。ここでは、1SDN7に接続された 20 外線データ端末 (パーソナル・コンピュータ) がダイヤル番号「85-3296 番」が付与されたアナログ電話機TEL2を呼び出して音声通信を行う場合を例 にとって復用する。

外線データ端末は、先ずISDNプロトコルに従って、着番号「85-3296番」及びデータ種別=非制限が挿入されたセットアップメッセージをISDN 7を介してISDNルータ装置5へ送信する。そうするとISDNルータ装置5は、発信側の外線データ端末に対しISDNプロトコルに従って呼設定受付(cnlIproc)を返送し、さらに受信した上記セットアップメッセージを解析して、その解析結果をもとに発信元の外線データ端末に対し呼出信号(Alert)及び接続メッセージ(コネクトメッセージ;Conn)を順次送出する。

Page: 3

· WO 98/58475

(Alert)を送出する。

PCT/JP98/02651

31

かくして、外線データ端末とISDNルータ装置5との間にはISDNプロトコルに応じた通信コネクションが設定される。

そうしてISDNの通信コネクションが設定されると、発信元の外部データ端末は次に、システムから着信先のアナログ電話ハブ装置3-1に割り当てられた IPアドレスと、データ種別=音声とを含むセットアップメッセージを生成し、これをLAN1のプロトコル(H. 323)に従ってISDNルータ装置5に向け送信する。ISDNルータ装置5は、上記セットアップメッセージを受信すると、これをそのまま着信先のアナログ電話ハブ装置3-1に向けLAN1へ送出する。

6 さて、自該歴宛のセットアップメッセージが送られると、着信側のアナログ電話ハブ装置3-1は発信側の外部データ端末に向け呼設定受付(csll proc)を返送するとともに、受信した上記セットアップメッセージを解析する。そして、この解析結果をもとに着信先のアナログ電話機TEL2に対し着信信号を送出して着信仰知を行わせる。またこのとき、発信元の外部データ端末へは1SDNルータ装置5を経由して呼出信号(Alert)を送出する。

この状態で、着個先のアナログ電話機TEL2のユーザがオフフックして応答 したとする。そうするとアナログ電話ハブ装置3-1は、接続メッセージ(コネ クトメッセージ; Conn)をISDNルータ装置5を経由して発個元の外部デ ータ端末へ送出する。このコネクトメッセージを受信すると発僧元の外部データ 郷末は、接接確認メッセージ(コネクト応答メッセージ; Conn Ack)を

返送する。 かくして外部データ端末と着信先のアナログ電話機TEL2との間には、LA N1のプロトコル(H. 323)に応じた通信コネクションが設定され、以後発

信元の外部データ掲末と着信先のアナログ電話機TEL2との間ではこの通信コ 25 ネクションによる通信リンクを介して音声通話が可能となる。

なお、音声通路終了後の切断手順では、先に述べた通信リンクの設定手順とは 逆に、先ずしAN1のプロトコル(H. 323)に応じた通信コネクションが解放される。

(7) 外線データ端末と内線のアナログ電監機との間で音声通信を行う場合

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

32

(外部データ端末がISDNルータ装置 5 のグローバルIPアドレスのみを理解 する場合)

図17はそのシーケンスを示す図である。図17において、発信元の外部データ端末は、1SDNルータ数図5との間に1SDNプロトコルの通信コネクショ

5 が設定された状態で、パータの1Pアドレスを含むセットアップメッセージを
LAN1のプロトコル(H. 323)に応じてISDNルータ装置5へ送信する。
このセットアップメッセージを受信するとISDNルータ装置5は、自己のデータベース5hを検索して着信先のアナログ電話ハブ装置3-1の1Pアドレスを取得し、この1Pアドレスを使用してセットアップメッセージをアナログ電話

10 ハブ装置3-1へ向けLAN1へ送信する。このときセットアップメッセージに
は、着信先のアナログ話話機TEL2の内線ダイヤル番号「3296番」と、データ種別が挿入される。

なお、以後外部データ端末と着信先のアナログ電話機TEL2との間で実行される手順は先に図16で説明した手順と同様である。

5 (8) 外線データ端末と内線データ端末との間でデータ通信を行う場合

図18はそのシーケンスを示す図である。図18において、先ず発信元の外部 データ端末とISDNルータ装置5との間ではISDNの通信コネクションを設 定するための手順が実行される。そして、このISDNの通信コネクションが設 定されると、外部データ端末は内線データ端末に対しコネクトメッセージを送信 20 する。このコネクトメッセージの送信により、発信元の外部データ端末と着信先 の内部データ端末との間ではTCP/IPのコネクションを設定するための処理 が行われる。そして、これにより発信元の外部データ端末と着信先の内部データ 端末との間にLAN1のプロトコルに応じた通信コネクションが設定されると、 以後外部データ端末と内部データ端末との間ではデータ通信が可能となる。

(9) アナログ電話機と外部電話機との間で音声通信を行う場合 図19はそのシーケンスを示すものである。ここでは、アナログ電話機TEL 1がISDN7経由で外部電話機に対し発信して音声通信を行う場合を例にとって即時する。

アナログ電話機TEL1から外部電話機のダイヤル番号を受信すると、アナロ

33

グ電話ハブ装配3-1は自装置内の宛先データベースを検索してISDNルータ 装置5のIPアドレスを取得し、しかるのちセットアップメッセージを生成して これをISDNルータ装置5に向けLAN1へ送信する。このときセットアップ メッセージには、着信先の外部電話機のダイヤル番号と、データ種別=音声が増

5 入される。このセットアップメッセージは、ISDNルーク装置5からISDN 7を介して着信先の外部電話機へ転送される。

さて、自装置宛のセットアップメッセージが送られると、着信側の外部電話機はISDNルータ装置5に対し呼吸定受付(call proc)を返送するとともに、発信元のアナログ電話ハブ装置3-1へ呼出信号(Alert)を送出10 する。この呼出信号を受信すると発信元のアナログ電話ハブ装置3-1は、リングパックトーンRBTを年成して発信元のアナログ電話ATEL1へ送出する。

この状態で、着信先の外部電話機のユーザがオフフックして応答したとする。 そうすると外部電話機は、接続メッセージ(コネクトメッセージ:Conn)を ISDNルーダ装置 5 を軽由して発信元のアナログ電話ハブ装置 3 - 1 へ送出す

15 る。このコネクトメッセージを受債すると発信元のアナログ電話ハブ装置3-1 は、接続確認メッセージ(コネクト応答メッセージ; Conn Ack)をIS DNルータ装置5を経由して返送するとともに、リングパックトーンを停止する。

かくして発信元のアナログ電話機TEL1と外部電話機との間にはLAN1及 びISI)N7を終由した音声コネクションが設定され、以後発信元のアナログ電 話機TEL1と着信先の外部電話機との間ではこの音声コネクションによる通信 リンクを介して音声通話が可能となる。

(10) 内線のアナログ電話機と外部電話機との間で音声通信を行う場合 (同報リクエスト方式)

図20はそのシーケンスを示すものである。発信元のアナログ電話機TEL1

25 からダイヤル電号が到来すると、アナログ電話ハブ装置3-1はLAN1に接続されたすべてのルータ、つまりISDNルータ装置5及びPSTNルータ装置6\_
に対しリクエストメッセージを送信する。LAN1に接続されたすべてのルータ
装置5,6は、LAN1を介してリクエストメッセージが到来すると、このリクエストメッセージに含まれるDNに対応する外部電話機への発信が可能であるか

否かを判定し、可能であればその旨をリクエスト応答メッセージによりリクエスト元のアナログ電話ハブ装置3-1に通知する。なお、リクエストされたDNに対応する外部電話機に対する発信が不可能な場合には、応答メッセージを返送しない。

- 5 上記リクエストに対し、いま例えばISDNルータ装置5からリクエスト応答メッセージが返送されると、アナコグ電話ハブ装置3-1はセットアップメッセージを生成してこれをISDNルータ装置5番由で着信先の外部電話銀に向け送信する。
  - (11) 内線のアナログ電話機と外部電話機との間で音声通信を行う場合 (サーバ問い合わせ方式)

図21はそのシーケンスを示すものである。発信元のアナログ電話他TEL1からダイヤル番号が到来すると、アナログ電話ハブ装置3-1はLAN1に接続されたコミュニケーション・サーバ9に対し問い合わせメッセージを送信する。この問い合わせメッセージが到来するとサーバ9は、問い合わせメッセージをも15とに宛先データベースをアクセスして着信先のハブ装置の1Pアドレスを検索する。そして、IPアドレスを応答メッセージにより問い合わせ元のアナログ電話ハブ装置3-1に通知する。この1Pアドレスの通知を受けるとアナログ電話ハブ装置3-1は、セットアップメッセージを生成してこれをISDNルータ装置5へ送信する。ISDNルータ装置5に、このセットアップメッセージを外部電20話機へ転送する。

(12) 内線のアナログ電話機が外線データ端末との間で音声通信を行う場合

図22はそのシーケンスを示すものである。図22において、アナログ電話機 TEL1でユーザがオフフック操作し、ダイヤルトーンの確認後に通信相手のダ 25 イヤル番号「03-3502-9677番」をダイヤル入力したとする。そうす るとアナログ電話ハブ装置3-1は、アナログ電話機TEL1からダイヤル番号 を全桁受信した時点で、ダイヤル分析を行なって自身の宛先データベース3hか らISDNルータ装置5のIPTドレスを取得する。

ISDNルータ装置5の1Pアドレスが取得できると、アナログ電話ハブ装置

Page: 35

WO 98/58475

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

PCT/JP98/0265

3

3-1はセットアップメッセージを生成してこれを1SDNルータ装置5に向け LAN1へ送信する。1SDNルータ装置5は、このセットアップメッセージを 受信すると、発信側のアナログ電話ハブ装置3-1に対し呼取定受付(cail proc)を返送するとともに、1SDNのプロトコルに従って着番号「03-3502-9677番」及びデータ型別=非制限が挿入されたセットアップメッ セージを1SDN7を介して外線データ端末へ送信する。そうすると外線データ 端末は、1SDNルータ装置5に対しISDNプロトコルに従って呼取定受付 (call proc)を返送し、さらに呼出信号(Alert)及び接款メッ セージ(コネクトメッセージ;Conn)を順次送出する。かくして、1SDN ルータ装置5と外線データ端末との間にはISDNプロトコルに応じた通信コネ ションが59年される。

そうしてISDNの適信コネクションが設定されると、ISDNルータ装置5 は次に、外部データ端末に付与されたIPアドレスと、データ種別=音声とを含 むセットアップメッセージを生成し、これをLAN1のプロトコル(H. 32 3)に従って外部データ端末に向け送信する。外部データ端末は、上記セットア ップメッセージを受信すると、発信側のISDNルーク模置5に向け等設定受付 (call proc)を返送するとともに、呼出信号(Alert)を送出する。この呼出信号は、ISDNルーグ装置5から発信元のアナログ電話ハブ装置 3-1へLAN1を介して転送され、この呼出信号を受けるとアナログ電話ハブ装置3-1なリングバックトーンを生成してこれを発信元のアナログ電話以下 装置3-1はリングバックトーンを生成してこれを発信元のアナログ電話以下 と置きる。

この状態で、着信先の外部データ端末においてユーザがオフフックに相当する 操作を行って応答すると、外部データ端末は接続メッセージ (コネクトメッセージ; Conn)をISDNルータ装置 5を発由して発信元のアナログ電話ハブ装 置3-1へ送出する。このコネクトメッセージを受信すると発信元のアナログ電話ハブ装置 3-1は、接続確認メッセージ (コネクト応答メッセージ; ConnAck)を返送する。

かくして発信元のアナログ電話機TEL1と着信先の外部データ端末との頃には、LAN1のプロトコル(H. 323)に応じた通信コネクションが設定され、

以後発信元のアナログ電話機TEL1と着信先の外部データ過末との間ではこの 済信コネクションによる済信リンクを介して音声斎話が可能となる。

なお、音声通話終了後の切断手順では、先に述べた通信リンクの設定手順とは 逆に、先ずLAN1のプロトコル(H. 323)に応じた通信コネクションが解 5 放され、しかるのち1SDNプロトコルに応じた通信コネクションが解放される。

(13) 内線データ端末と外線データ端末との間でデータ通信を行う場合

図23はそのシーケンスを示すものである。図28において、発信元の内線データ端末は、コネクトメッセージをTCP/IPプロトコルに従って:SDNルータ装置5へ送信する。このコネクトメッセージを受信するとISDNルータ装置5に、外部データ端末との同でISDNの通信コネクションを設定するための手順を実行する。そして、このISDNの通信コネクションが設定されると、ISDNルータ装置5は外部データ端末に対しTCP/IPプロトコルに従ってコネクトメッセージを送信する。

このコネクトメッセージの送信により、発信元の内線データ端末と看信先の外 部データ端末との間ではTCP/!Pのコネクションを設定するための処理が行 われる。そして、これにより発信元の内部データ端末と看信先の外部データ端末 との間にLAN1のプロトコルに応じた通信コネクションが設定されると、以後 内部データ端末と外部データ端末との間ではデータ通信が可能となる。

(14) 内線端末から外線発信する場合(ルータ装置が自己のデータベース 20 を基に着信先を判定する方式)

なお、以後の説明では、例えば図24に示すごとく、各ハブ装置H1, H2, H3及びルータ装置6にそれぞれIPTドレスとして「1P:133. 114. 131. 100」、「IP:133. 114. 131. 100」、「IP:133. 114. 131. 100」が割り当て6れ、また上記各ハブ装置H1, H2, H3に収容される内部均末下M1, TM2, TM3にはそれぞれ内線電話番号DNとして「DN:3000」、「DN:3001」、「DN:3002」が割り当て6れ、さらに上記ルータ装置6にISDN7を介して接続される外級増末TMIには加入者電話番号として「DN:03-1234-5678」が割り当てられているものとして設明を行

判定する方式)

٥.

図25において、内線端末TM1が外線端末TMiに対する発信要求を送出すると、ハブ装置H1はこの発信要求に含まれる宛先DN「03-1234-5678」を、送信元DN「3000」とともに問い合わせ信号(リクエストメッセ5-デ)に挿入してルータ装置5に向けLAN1へ送信する。

ルータ装置 5 は、例えば図 2 6 に示すように、システムに収容されるすべての 内線端末の DNと、当該内線端末が収容されるハブ装置の I Pアドレスとの対応 関係を記憶したデータベースを備えている。そして、ハブ装置からリクエストメ ッセージが到来すると、このリクエストメッセージに含まれる宛先 DNが上記デ 10 ータベースに配憶されているか否かを判定し、配憶されていれば着信先は内線端 末、配憶されていなければ着信先は外線端末とする。いまこの場合信はは、先に述 べたようにハブ装置 H1 から送られた宛先 DNは外線端末の加入者電話番号なの で、ルータ装置 5 は着信先は外線端末であると BN線 は、自己の I Pアドレス「I P: 133、114、131、200」を応答信号(リクエスト応答メッセー 15 ジ)に挿入して、間い合わせ元のハブ装置 H1 に返送する。

なお、着信先が内線端末の場合には、ルーク装置5はこの着信先の内線端末の DNをキーとしてデータベースを検索し、当該着信先の内線端末が収容されるハ ブ装置の1Pアドレスを応答信号(リクエスト応答メッセージ)に挿入して、問い合わせ元のハブ装置H1に返送する。

20 ハブ装置H1は、上配リクエスト応答メッセージによりルータ装置5の1PTドレスを取得すると、この1PTドレスを宛先としてルータ装置5へ発信信号(セットアップメッセージ)を送信する。ルーク装置5はこのセットアップメッセージを受信すると、ISDN7へ発信信号を送信する。1SDN7はこの発信信号を受信すると着信先の端末TM1に対し着信骨を送出し呼出しを行う。

5 そして、この状態で着信端末TMiが着信応等すると、その応答が!SDN7 に伝えられてこれにより着信端末TMiとルーク装置5との間に通信リンクが形 成される。そして上紀応答がルータ装置5からハブ装置H1に通知され、これに より発信元の内線端末TM1と上紀柱信先の端末TMiとの間に通信リンクが形 成されて、両端末TM1、TMi間で通話などの通信が可能となる。 (15) 内線端末から外線発信する場合 (ハータ装置が特番を基に着信先を

図27はその発信動作を示すシーケンス図である。内線熔末TM1, TM2, TM3は、外線発信する場合に、外線発信であることを表す特響を相手先の加入

者電話番号に付加して送信する。例えば、内線端末TM1が外線端末TMiに対 し発信する場合には、相手端末TM1の加入者電話番号「DN:03-1234 -5678」に終集"0"を付して設備する。

この内線端末TM1からの発信要求を受けるとハブ装置H1は、この発信要求 に含まれる特番"0°及び宛先DN「03-1234-5678」を、送信元D 10 N「3000」とともにリクエストメッセージに挿入してルータ装置5に向けL AN1へ送信する。

ルータ装置 5 は、ハブ装置 H 1 からリクエストメッセージが到来すると、この リクエストメッセージの特番"O"の有無から賠信先が内線端末であるか、外線 端末であるかを判定する。いまこの場合には、特番"O"が含まれているため、

15 ルータ装置5は着信先を外線塩末であると認識し、自己の1Pアドレス「IP: 133.114.131.200」をリクエスト応答メッセージに挿入して、問い合わせ元のハブ装置H1に返送する。

なお、リクエストメッセージ中に特番"O"が含まれておらず、着信先が内線 端末と判定した場合には、着信先の内線端末のDNをキーとしてデータベースを 20 検索し、当該着信先の内線端末が収容されるハブ装配の1Pアドレスをリクエス ト応答メッセージに弾入して、間い合わせ元のハブ装配H1に返送する。

上記リクエスト応答メッセージによりルーク藝度5の1Pアドレスが通知された後の動作は、先に(14)にて述べた場合と同様であり、発信元の内線線末TM1とを間先の外部端末TM1との間に通信リンクが形成されると、両端末間で25 通信が可能となる。

(16) 内線端末から外線発信する場合 (コンテンツ・サーバ9が自己のデュータベースを基に著信先を判定する方式)

図28はその動作を示すシーケンス図である。図28において、内線増末TM 1が外線増末TM:に対する発信要求を送出すると、ハブ装置H1はこの発信要

Page: 39

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

35

求に含まれる宛先DN「03-1234-6678」を、送倡元の内線端末TM 10DN「3000」とともに、リクエストメッセージに挿入してコンテンツ・サーバ9に向けしAN1へ送保する。

コンテンツ・サーバ9は、例えば図29に示すように、システム内の全内 5 末のDNと、当該内線端末が収容されるハブ装置のIPアドレスとの対応関係を 記憶したデータベースを備えている。なお、このデータベースにはルータ装置5 のDNに対応付けてそのIPアドレスも記憶されている。そして、ハブ装置H1 からリクエストメッセージが到来すると、このリクエストメッセージに含まれる 宛先DNが上記データベースに記憶されているか否かを判定し、記憶されていれ 10 ば着信先は内線端末、記憶されていなければ着信先は外線端末と影響する。

いまこの場合には、先に述べたようにハブ装配H1から送られた宛先DNは外 線路末の加入者電話音号「DN:03-1234-5678」なので、コンテン ツ・サーバ9は着信先は外線端末であると認識し、ルータ装置5の1Pアドレス 「IP:133.114.131.200」をリクエスト応答メッセージに挿入 して、問い合わせ元のハブ装配H1に返送する。

なお、宛先DNがデータベースに配憶されており、狩信先が内線地末と段版した場合には、コンテンツ・サーバ9はこの狩信先の内線端末のDNをキーとして上記データベースを検索し、当該狩信先の内線端末が収容されるハブ装配のIP アドレスをリクエスト応答メッセージに挿入して、問い合わせ元のハブ装配H1 20 に返送する。

ハブ装匠H1は、上記リクエスト応答メッセージによりルータ装置5のIPTドレスを取得すると、このIPTドレスを現先としてルータ装置5ヘセットアップメッセージを送信する。ルータ装置5はこのセットアップメッセージを受信すると、ISDN7へ発信信号を送信する。ISDN7はこの発信信号を受信すると、BDN7に対し管信号を送出し呼出しを行う。

そして、この状態で着情端末TMIが着情応答すると、その応答がISDN7 に伝えられてこれにより着信先の外部端末TMIとルータ装置5との間に通信リンクが形成され、さらに上記応答がルータ装置5からハブ装置HIに通知されることで、発信元の内線端末TMIと上記符信先の端末TMIとの間に通信リンク

WO 98/58475

40

PCT/JP98/02651

が形成されて、両端末TM1、TM1間で通話などの通信が可能となる。

(17) 内線端末から外線発信する場合 (コンテンツ・サーバが特番を基に 符倍先を判定する方式)

図30はその発信動作を示すシーケンス図である。内線端末TM1, TM2, TM3は、外線発信する場合に、外線発信であることを表す特番を相手先の加入者電話番号に付加して送信する。例えば、内線端末TM1が外線端末TM1に対し発信する場合には、相手端末TM1の加入者電話番号「DN:03-1234-5678」に特番"0"を付して送信する。

この内録増末TM1からの発信要求を受けるとハブ装置H1は、この発信要求 10 に含まれる特番 \*0\* 及び完先DN「03-1234-5678」を、送信元D N「3000」とともにリクエストメッセージに挿入してコンテンツ・サーバ9 に向けLAN1へ送信する。

コンテンツ・サーバ9は、ハブ装置H1からリクエストメッセージが到来する と、このリクエストメッセージの特番 \*0\* の有無から着信先が内線端末である か、外線端末であるかを判定する。いまこの場合には、特番 \*0\* が含まれてい

か、外線端末であるかを刊走する。いまこの場合には、特替"0"が含まれているため、コンテンツ・サーバ9は著信先を外線端末であると認識し、ルータ装置 5の1Pアドレス「1P:133.114.131.200」をリクエスト応答 メッセージに挿入して、問い合わせ元のハブ装置H1に返送する。

なお、リクエストメッセージ中に特番"0"が含まれておらず、着信先が内線 20 超末と判定した場合には、コンテンツ・サーバ9 は着信先の内線端末のDNをキーとしてデータベースを検索し、当該着信先の内線端末が収容されるハブ装置 1 Pアドレスをリクエスト応答メッセージに挿入して、問い合わせ元のハブ装置 H1 に返済する。

上記リクエスト応答メッセージによりルーク装置5のIPアドレスが通知され 25 た後の動作は、先に(16)にて述べた場合と同様である。

(18) 内線端末から外線発信する場合 (ハブ装置がデータベースを基に着 信先を判定する方式)

図31はその動作を示すシーケンス図である。図31において、内様増末TM 1が外線増末TM1に対する発信要求を送出すると、ハブ装配H1は先ずこの発

Page: 41

信要求に含まれる宛先DNを基に着信先の判定を行う。

すなわち、各ハブ装置H1, H2, H3, …には、例えば図32に示すように、システム内の全内線端末のDNと、当該内腺端末が収容されるハブ装置のIPTドレスとの対応関係を記憶したデータベースが設けてある。なお、このデータベースにはルータ装置5のDNに対応付けてそのIPTドレスも記憶されている。そして、自己に収容される内線端末TM1から上記発信要求が到来すると、この発信要求に含まれる充先DNが上記データベースに記憶されているか否かを判定し、記憶されていれば着信先は外線端末と段略する。

10 いまこの場合、発呼元の内隷増末TM1からは外部増末の加入者電話番号「DN:03-1234-5678」が送られたため、ハブ装置H1は幕信先は外線 増末であると認識する。そして、上配自己のデータベースからルータ装置5の1 Pアドレス「IP:133.114.131.200」を読み出し、このIPア ドレスを宛先としてセットアップメッセージをルータ装置5へ送出する。

5 なお、宛先DNが自己のデータベースに配憶されており、着信先が内線端末と 認識した場合には、ハブ装置日1はこの着信先の内線端末のDNをキーとして上 記データベースを検索し、当該着信先の内線端末が収容されるハブ装置のIPT ドレスを読み出す。そして、このIPTドレスを宛先としてセットアップメッセ ージを着傷間のハブ装置に向け送信する。

た記セットアップメッセージが到来するとルータ装置5は、このセットアップメッセージの情報を基に1SDN7へ発信信号を送信する。1SDN7はこの発信信号を受信すると着信先の端末TM1に対し発信信号を送出し呼出しを行う。

そして、この状態で着倍端末TMiが着倍応答すると、その応答がISDN7 に伝えられてこれにより着信先の外部端末TMIとルータ装置5との間に通信り 25 ンクが形成され、さらに上記応答がルータ装置5からハブ装置H1に通知される ことで、発信元の内線端末TM1と上記着信先の端末TMiとの間に通信リンク が形成されて、両端末TM1, TMi間で通話などの通信が可能となる。

(19) 内線端末から外線発化する場合 (ハブ装置が特番を基に着信先を判定する方式)

図33はその動作を示すシーケンス図である。内線端末TM1, TM2, TM3は、外線発信する場合に、外線発信であることを表す特番を相手先の加入者電話番号に付加して送信する。例えば、内線端末TM1が外線端末TM1に対し発信する場合には、相手端末TM1の加入者電話番号「DN:03-1234-5678」に特番"0"を付して送信する。

42

この内線端末TM1からの発信要求を受けるとハブ装置H1は、この発信要求 に含まれる宛先情報に特番"0"が付加されているか否かを判定する。そして、 付加されていれば着信先は外部端末と判定し、自己のデータベースからルータ装 置5の1P7ドレス「1P:133.114.131.200」を節み出して、

10 この1 Pアドレスを宛先としてセットアップメッセージをルータ装置5へ送信する。

上記ハブ装置H1からルータ装置6にセットアップメッセージが送られた後の助作は、先に(18)にて述べた場合と同様である。

(20) 外部端末から内線端末に対する着信が到来した場合(サブアドレス 16 を基に着信先を判定する方式)

図34はその動作を示すシーケンス図である。いま例えば外部端末下Miにおいて、そのユーザがLAN1を中核とする本システムに収容される内線端末TM 1に対する発呼操作を行ったとする。この場合、外部端末TMiからは、本システムに割り当てられた加入者電話番号(例えば「DN:0231-89-1234」)と、上記着信先の内線端末TM1を指定するサブアドレス(例えば「1」)とが宛先情報として挿入された発信信号が送信される。この発信信号を受信するとISDN7は、本システムに向け宛先情報として上記宛先情報を含む 着信信をを送信すると

上記 I S DN 7 から到来した着信信号はルータ装置 5 において受信される。ルータ装置 7 には、例えば図 3 5 に示すように各サプアドレス「1」、「2」、「3」、…に対応付けて内静端末TM 1、TM 2、TM 3、…のDNを配管した\_サプアドレスデータベースが設けてある。

ルータ装置5は、着目信号が到来すると先ずその宛先情報からサブアドレスを 抽出し、このサブアドレスをキーとして上記サブアドレスデータベースを検索す

Page: 43

Page

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

4

ることで、着信先の内線端末のDNを読み出す。例えばいまサプアドレスが「1」だったとすれば、サプアドレスデータベースからは図35に明らかなように「DN:3000」が読み出される。次に、この読み出したDNをキーとして先に図26に示した1Pアドレス検案用のデータベースをアクセスし、これにより着信先の内線端末TM1が収容されるハブ装置H1の1Pアドレスを読み出す。そして、この1Pアドレスを完先として着信メッセージを生成し、この着信メッセージを数信先のハブ装配H1、光行する。

ハブ装置日1は、上記着信メッセージが到来するとその宛先情報に含まれる内 銀DN (DN:3000) に対応する内線端末TM1へ着信信号を送出して呼出 領知を行わせる。

この状態で、内線増末TM1において着信広等操作が行われると、その応答メッセージがハブ装置H1に送られ、このハブ装置H1からルータ装置6に送られる。これによりルータ装置5と着信先の内線増末TM1との間には通信リンクが形成される。さらに上記応答メッセージは、ルータ装置5から1SDN7に送られる。かくして、発信元の外部増末TM1と寿借先の内部増末TM1との間には通信リンクが形成され、以後両増末側で通信が可能となる。

(21) 外部端末から内線端末に対する脊信が到来した場合(サブアドレス で表される通信種別を基に幹信先を判定する方式)

図36はその動作を示すシーケンス図である。外部端末TM1には通信種別に20 応じたサブアドレスを発生する機能が設けられている。この外部端末TM1において内線端末TM1に対する基呼操作が行われると、外部端末TM1にお信先のシステムに割り当てられた加入者電話番号(例えば「DN:0231-89-1234」)と、いま行おうとする通信報列に応じたサブアドレスとを含む充先情報を生成し、この宛先情報を含む発信信号をISDN7に向け送信する。例えば、いまユーザが音声通話を行おうとしている場合には、通信種別が音声通信であることを表すサブアドレス「1」が宛先情報に挿入されて送信される。一方、ユーデザボデータ通話を行おうとしている場合には、通信種別がデータ通信であることを表すサブアドレス「2」が宛先情報に挿入されて送信される。

上記 I S D N.7 から到来した若信信号はルータ装置 5 において受信される。ル

· WO 98/58475

PCT/JP98/02651

44

ーク装置7には、例えば図37に示すごとく、サブアドレスに対応する通信種別とこの通信種別に対応する内線端末のDNを記憶した通信種別データベースが設けてある。

ルータ装置 5 は、着信信号が到来すると先すその宛先情報からサプアドレスを 抽出し、このサプアドレスをキーとして上記画信種別データベースを検索することで、発信元の外部協家 TM i が要求する過信種別に対応する内線端末のDNを 読み出す。例えばいま受信サプアドレスが「1」だったとすれば、発信元の外部 端末 TM i が要求する通信種別は「音声通信」であり、通信種別データベースからはこの「音声通信」が可能な電話機などの内線端末のDN (例えば電話機 TM 10 1の「DN:3000」)が読み出される。また、受信サプアドレスが「2」だったとすれば、発信元の外部端末 TM i が要求する通信種別は「データ通信」であり、通信種別データベースからはこの「データ通信」が可能なパーソナル・コンピュータ等の内線端末のDN (例えばパーソナル・コンピュータ年の内線端末のDN (例えばパーソナル・コンピュータ年の内線端末のDN (例えばパーソナル・コンピュータ年の内線端末のDN (例えばパーソナル・コンピュータ年の内線端末のDN (例えばパーソナル・コンピューターの1) が読み出される。

15 ルータ装置5は、次にこの読み出したDNをキーとして先に図26に示したIPアドレス検索用のデータベースをアクセスし、これにより着信先の内職端末が収容されるハブ装置のIPアドレスを読み出す。そして、このIPアドレスを充先として着信メッセージを生成し、この着信メッセージを着信先のハブ装置へ送信する。

20 以後、上記着信メッセージがハブ装置に送られた後のシステムの動作は、先に (20)で述べたものと同じである。

このように、以上述べた動作形態では、発呼元の外部端末がその過信種別を表 すサプアドレスを宛先情報に付加して自動的に送信する機能を備えている場合に、 ルーク装置 5 に、受信サプアドレスとこのサプアドレスにより表される通信種別 25 に対応する内線端末のDNを配慮した通信種別データベースを設けている。そして、ルーク装置 5 において、受信サプアドレスをキーとしてこのデータベースを アクセスすることで、発呼元の外部端末が要求する通信種別に対応する内壁端末 を否択して、この内線端末に着低させるようにしている。

このようにすると、発信端末は任意の通信和別を指定して発信するだけで、こ

送信する。

WO 98/58475

20

の通信種別に対応する内線端末が自動的に選択されて貸信される。このため、発 信御のユーザは発信ごとにその通信種別に応じて貸信先の内線端末を指定する必 要がなくなり、これにより所望の通信種別の発信を極めて簡単に行うことができ る。

5 (22) 外部端末から内線端末に対する幕偕が到来した場合(発信元DNを 基に着信先を判定する方式)

図38はその動作を示すシーケンス図である。外部増末TMiにおいて内線増 末TMiに対する発呼操作が行われると、外部増末TMiは着信先のシステムに 割り当てられた加入者電話番号(例えば「DN:0231-89-1234」) のみを含む宛先情報を生成し、この宛先情報を含む発信信号をISDN7に向け

これに対し ISDN 7は、自網に収容されたすべての端末の加入者低話番号を 管理しており、上記発信信号を受信すると、この発信信号に含まれる宛先情報と、 発信元の外部端末TM.iの加入者電話番号とを挿入した着信信号を作成し、この 16 新信信号をルーク整置 5へ決传する。

ルータ装置 7 には、例えば図39に示すごとく、発信元1Dに対応付けて内線 端末のDNを配修した発信者データベースが設けてある。ISDN 7 から着信信 号が到来すると、ルータ装置 5 は、この着信信号に挿入されている発信元DNを キーとして発信者データベースをアクセスし、対応する内線端末のDNを読み出 す。

次に、ルータ装置5はこの読み出したDNをキーとして先に図26に示した1 Pアドレス検索用のデータベースをアクセスし、これにより着債先の内線端末が収容されるハブ装置の1Pアドレスを読み出す。そして、この1Pアドレスを宛先として着債メッセージを生成し、この着情メッセージを着債先のハブ装置へ送債する。

以後、上記着信メッセージがハブ装置に送られた後のシステムの動作は、先に\_\_ (20) で述べたものと同じである。

\_\_\_

が使用した外部端末と通信可能な内線端末に着信させることができる。従って免 信者は、所望の通信端末を選択して発信するだけで、その通信種別に対応する内 線端末との間で通信を行うことができ、これにより発信側のユーザは発信ごとに その通信種別に応じて着信先の内線端末を指定する必要がなくなって、所望の通 信種別の発信を極めて簡単に行うことができる。

上紀の実施形態では、機能構成図とそれぞれの処理に関わるシーケンスを用い て本発明の種々の通信方法を説明したが、以下の実施形態においては、具体的な ハブ装留、ルータ装置などの構成を用いてその動作を説明する。

まず、具体的なハブ装置の例について、説明する。

10 図40 1 本発明のハブ装置の一実施形態を示すブロック図である。本発明の 実施形態に係るハブ装置は、給電部11と、電流監視部12と、リンガ送出部1 3と、ハイブリッド部21と、CODEC22と、PBレシーパ23と、トーン 生成部24とを有する。更に、本発明に係るハブは、通信メモリ31と、DMA C\_A32と、SIO\_A33と、LANインタフェース41と、SIO\_B4 15 2と、DMAC B43と、CPU50とから麻破される。

ここで、通常格電部11~リンガ送出部13は、端末側に設けられるが、このうちリンガ送出部13については、ハブ毎暦の本体に設けても良い。

上記のように存成された各部の機能は以下の通りである。

給電部11は端末10 a に直流電流を供給する。電流監視部12は回線上の面 20 流電流を監視する。リンガ送出部13は端末10 a に呼出信号を送出する。ハイ ブリッド部21は通話帯域のアナログ信号の2線/4線変換を行う。CODEC 22は符号化、復号化を行う。PBレシーバ23は端末10 a からのPB信号を デコードする。トーン生成部24はコールプログレストーンを生成する。

また、通信メモリ31は通信データを保存する。DMAC\_A32は通信メモ
25 リ31とSIO\_A33との間で符号化されたデータの転送を行う。SIO\_A
33はCODEC22との間でシリアルデータの送受信を行い、DMAC\_A3\_
2との関でパラレルデータの送受信を行う。LANインタフェース41はLAN
40との通信を行う。SIO\_B42はLANインタフェース41との間でシリアルデータの送受信を行い、またDMAC\_B43との間でパラレルデータの送

Page: 47

PCT/JP98/02651

47

受信を行う。DMAC\_B43は通信メモリ31とS1O\_B42との間でパケット化されたデータの転送を行う。

なお、CPU50は通信メモリ31のデータの処理及び各部の制御を行う。 上記のように構成されたハブ装置の略作を説明する。

まず、LAN40から通話要求があった場合における通話路の形成について説

LANインタフェース41は、LAN40から発倒元の面間要求パケットを受 個するとSIO\_B42にパケットをシリアルデータとして送信する。SIO\_ B42は受信したシリアルデータをパラレルデータに変換する。このSIO\_B 42で変換されたパラレルデータはDMAC\_B43により通信メモリ31に転 送される。

通信メモリ31への転送が終了するとCPU50は通信メモリ31に格納されたパケットデータを分析する。分析の結果、端末10aへの通信要求であることがわかると、端末10aの状態を関べ、空き状態であればリンガ送出部13から端末10aに呼出信号を送出して登信させる。

増末10aが応答し直流ループが形成されると電流監視師12が給電師11か ら供給される直流程流を検出しCPU50に通知する。CPU50柱応答があっ たことを知るとその旨を応答パケットで発信元へ通知するとともにCODEC2 2をイネーブルにして発信元と端末10aとの間に通信路を形成する。

20 ここで、応答パケットは次のようにして、発信元に送借される。 C P U 5 0 で 生成された応答パケットは適信メモリ31に格仿される。 D M A C \_ B 4 3 は適 信メモリ31からこの応答パケットをパラレルデータとして臨み出してS I O \_ B 4 2 に転送する。 S I O \_ B 4 2 はパラレルデータをシリアルデータに変換し てL A N インタフェース 4 1 に送信する。 L A N インタフェース 4 1 は L A N 4 25 0 のプロトコルに合わせてパケット化して発信元に送信する。

上配のように、通話路が形成された場合における(例えば音声による)通信方 法は以下の通りである。

通話路が形成された状態で発信元からLANインタフェース41、SIO\_B 42、DMAC. B43を介して通信メモリ31に符号化された音戸データをパ

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

49

Page: 48

ケット化した音声パケットが届くとCPU50は音声データ(パラレルデータ) のみを通信メモリ31の別のエリアに格納する。DMAC\_A32は通信メモリ 31からパラレルの音声データを読み出しSIO\_A33に転送する。SIO\_ A33はパラレルの音声データをシリアルの音声データに変換し、CODEC2 2へ出力する。音声データはCODEC22により復号化されいイブリッド師2 1により4歳から2歳に変換され端末10sにアナログ音声信号として送出される。

端末10 a から送出されたアナログ音声信号はヘイアリッド部21により2酸から4線に変換された後CODEC22により符号化されシリアルデータとして SIO\_A33に出力される。SIO\_A33はシリアルの音声データをペラレルの音声データに変換し、変換されたパラレルデータはDMAC\_A32により 通信メモリ31に転送される。通信メモリ31に格納された端末10 a からの音声データはCPU50によりパケット化され通信メモリ31の別のニリアに格納される。DMAC~B43は通信メモリ31から音声パケットをペラレルデータ として監み出してSIO\_B42に転送する。SIO\_B42はパランルデータをシリアルデータに変換しLANインタフェース41には信する。LANインタフェース41はLAN40のプロトコルに合わせてパケット化して発度示に決像

端末10aから発信要求があった場合における通信路の形成方法は以下の通り

爆末10 a がオフフックし直流ループを形成すると、電流監視部12が給電部 11から供給される直流電流を検出してCPU50に通知する。CPU50は爆 末10 a のオフフックを知ると、発信音を端末10 a に送出させる。端末10 a が発信音を確認して遊択信号を送出すると、PBレシーパ23がこれをデコード

25 してCPU50に通知する。CPU50は選択信号の番号から着信先を特定し、 通信要求のパケットを生成して上記のように応答パケットを発信元に迭信する手 頃と回機の手頃により通信メモリ31、DMAC\_B43、SIO\_B42、L ANインタフェース41を介してLAN40に送信し、希信先に通知する。希信 先から応答のパケットを受信するとCODEC22をイネーブルにして端末10

Page: 49

Page:

50

aと着信先との間に通信路を形成する。

図41は図40のハブ装置の第1の変形例を示すプロック図である。

第1の変形例に係るハブ装置は、結電部11と、電磁監視部12と、リンガ送 出部13と、ハイブリッド部21と、CODEC22と、PBレシーパ23と、 5 トーン生成部24と、通信メモリ31と、DMAC\_A32と、S1O\_A33 と、LANインタフェース41と、S1O\_B42と、DMAC\_B43と、C PU50と、LANハブ44と、から構成される。

図41において、図40と同じ部分には同じ符号を付し、詳細な説明は省略する。

本第1の変形例は、上記の実施形態においてLANインターフェース41とL AN40との間にLANハブ44を設けて、LANハブ44が複数のLANインターフェース41を収容することによって、複数のハブ装値を接続できるようにしたことである。なお、図41において、LANハブ44に接続された他のLANインターフェース41は例えばペーンナルコンピュータPCに内蔵されている。上途のように構成されたハブ装置の動作を設明する。

まず、LAN40から通話要求があった場合における通話路の形成について数明する。

LANインタフェース41は、LANハブ44に収容されたLAN40から発 信元の通信要求パケットを受信するとSIO\_B42にパケットをシリアルデー 20 夕として送信する。SIO\_B42は受信したシリアルデータをパラレルデータ に変換する。このSIO\_B42で変換されたパラレルデータはDMAC\_B4 3により通信メモリ31に転送される。

通信メモリ31への転送が終了するとCPU50は通信メモリ31に格納されたパケットデータを分析する。分析の結果、端末10aへの通信要求であることがわかると、端末10aの状態を関べ、空き状態であればリンガ送出部13から機ま10aに呼用信号を送出して整信させる。

増末10aが応答し直流ルーブが形成されると電流監視部12が結電部11か ら供給される直流電流を検出しCPU50に通知する。CPU50は応答があったことを知るとその旨を応答パケットで発信元へ通知するとともにCODEC2 2をイネーブルにして発信元と端末10aとの間に通信路を形成する。

ここで、応答パケットは次のようにして、発信元に送信される。 CPU 5 0 で 生成された応答パケットは通信メモリ 3 1 に格納される。 DMA C\_B4 3 は通 信メモリ 3 1 からこの応答パケットをパラレルデータとして酸み出して SIO\_ 5 B4 2 に転送する。 SIO\_B4 2 はパラレルデータをシリアルデータに変換し てLANインタフェース4 1 に送信する。 LANインタフェース4 1 にLAN4 0 のプロトコルに合わせてパケット化しLANパブ 4 4 を介して発信元に送信する。

上記のように、通話路が形成された場合における (例えば音声による) 通信方10 法は以下の乗りである。

通話路が形成された状態で発信元からLANハブ44、LANインタフェース 41、SIO\_B42、DMAC\_B43を介して通信メモリ31に符号化され た音声データをパケット化した音声パケットが届くとCPU50は音声データ (パラレルデータ) のみを通信メモリ31の別のエリアに格納する。DMAC\_

15 A32は通信メモリ31からバラレルの音声データを読み出しSIO\_A33は 転送する。SIO\_A33はバラレルの音声データをシリアルの音声データに変 換し、CODEC22へ出力する。音声データはCODEC22により復号化さ れハイブリッド部21により4線から2線に変換され端末10aにアナログ音声 信号として送出される。

される。DMAC-B43は通信メモリ31から音声パケットをパラレルデータ として読み出してSIO\_B42に転送する。SIO\_B42はパラレルデータ をシリアルデータに変換しLANインタフェース41に送信する。LANインタ フェース41はLAN40のプロトコルに合わせてパケット化しLANハブ44

Page: 51

PCT/JP98/02651

51

を介して発信元に送信する。

WO 98/58475

端末10 aから発信要求があった場合における通信路の形成方法は以下の通り

端末10aがオフフックし直流ルーブを形成すると、電流監視部:2が給電部 11から供給される直流電流を検出してCPU50に通知する。CPU50は端末10aのオフフックを知ると、発信音を端末10aに送出させる。端末10aが発信音を確認して選択信号を送出すると、PBレシーパ23がこれをデコードしてCPU50に通知する。CPU50は選択信号の番号から習信先を特定し、通信要求のパケットを生成して上記のように応答パケットを発信元に送信する手順と回線の手順により通信メモリ31、DMAC\_B43、SIO\_B42、LANインタフェース41、LANハブ44を介してLAN40に送信し、符信先に通知する。着信先から広答のパケットを受信するとCODEC22をイネーブルにして端末10aと存储をかめばい通信後を形成する。

また、本第1の変形例においてはLANハブ44にLANインタフェース41 15 を持つPC45 (パーソナルコンピュータ)を収容し、PC45をLAN40に 収容することができる。

図49日図40のハブ装置の第2の変形例を示すプロック図である。

第2の変形例に係るハブ装置は、結電部11と、電流監視部12と、リンガ送 出部13と、ハイブリッド部21と、CODEC22と、PBレシーバ23と、

0 トーン生成師24と、通信メモリ31と、FIFO\_A34と、SIO\_A33 と、LANインタフェース41と、SIO\_B42と、FIFO\_B45と、C PU50とから構成される。

図42において、図40と同じ部分には同じ符号を付し、詳細な説明は省略す 5。

本算2の変形例は、上配の実施形態においてDMAC\_A32とDMAC\_B43の代わりにそれぞれFIFO\_A34とFIFO\_B45を設けたことと、\_ 通信メモリ31とCPU50との配置を入れ替えていることを特徴としている。 なお、新たな構成要件であるFIFO\_A34とFIFO\_B45は、DMAC \_A32とDMAC\_B43と同様な機能を有する、すなわち、F1FO\_A3

PCT/JP98/02651

52

4はCPUとSIO\_A33との間で符号化されたデータの転送を行い、FIFO\_B45は通信メモリ31とSIO\_B42との間でパケット化されたデータの転送を行う。

上述のように構成されたハブ装置の動作を説明する。

5 まず、LAN40から通話要求があった場合における通話第の形成について設明する。

LANインタフェース41は、LAN40から発信元の通信要求パケットを受信するとSIO\_B42にパケットをシリアルデータとして送信する。SIO\_B42は受信したシリアルデータをパラレルデータに変換する。このSIO\_B
42で変換されたパラレルデータはFIFO\_B45に順次格納される。CPU
50はFIFO\_B45に格納されたパラレルデータを順次飲み出して、通信メモリ31に格納する。

CPU50は通信メモリ31に格納されたパケットデータを分析する。分析の 結果、端末10aへの通信要求であることがわかると、端末10aの状態を国べ、 空き状態であればリンガ送出部13から端末10aに呼出信号を送出して着信さ

端末10aが応答し直流ループが形成されると租流監視部12が給電部11か ら供給される直流電流を検出しCPU50に通知する。CPU50は応答があっ たことを知るとその旨を応答パケットで発信元へ通知するとともにCODEC2 20 2をイネーブルにして発信元と端末10aとの間に通信路を形成する。

ここで、応答パケットは次のようにして、発信元に送信される。CPU50で 生成された応答パケットはF1FO\_B45に格納される。S1O\_B42はF IFO\_B45からこの応答パケットをパラレルデータとして読み出して、パラ レルデータをシリアルデータに変換した後にLANインタフェース41に送信す 25 る。LANインタフェース41はLAN40のプロトコルに合わせてパケット化 して発信元に送信する。

上配のように、通信銘が形成された場合における(例えば音声による)通信方法は以下の通りである。

通話路が形成された状態で発信元からLANインタフェース41、SIO\_B

42、F1FO\_B45を介して符号化された音声データをパケット化した音声 パケットが届くとCPU50は一旦音声データ (パラレルデータ) を通信メモリ 31に格納し、分解してから音声データのみをFIFO\_A34に格納する。F IFO\_A34に格納されたパラレルの音声データは頬次SIO\_A33に説み

53

出される。SIO\_A33はパラレルの音声データをシリアルの音声データに変換し、CODEC22へ出力する。音声データはCODEC22により復号化され、イブリッド部21により4線から2線に変換され始末10gにアナログ音声信号として送出される。

端末10aから送出されたアナログ音声信号はハイアリッド部21により2線 10 から4線に変換された後CODEC22により符号化されシリアルデータとして SIO\_A33に出力される。SIO\_A33はシリアルの音声データをパラレ ルの音声データに変換し、FIFO\_A34に順次格納される。FIFO\_A3 4に格納された端末10aからの音声データはCPU50により通信メモリ31 に転送され、CPU50によりパケット化されFIFO\_B45に格納される。

15 FIFO... B45に格納された音声パケットはSIO\_B42によりパラレルデータとして読み出され、シリアルデータに変換されLANインタフェース41に送信される。LANインタフェース41はLAN40のプロトコルに合わせてパケット化して発信元に送信する。

端末10aから発信要求があった場合における通信路の形成方法は以下の通りである。

端末10aがオフフックし直流ループを形成すると、電流監視部12が給電係
11から供給される直流電流を検出してCPU50に通知する。CPU50は端末10aのオフフックを知ると、発信音を端末10aに送出させる。端末10a
が発信音を確認して選択信号を送出すると、PBレシーバ23がごれをデコード
してCPU50に通知する。CPU50は選択信号の番号から着信先を特定し、通信要求のパケットを生成して上記のように応答パケットを発信元に送信する手順と同様の手順によりFIFO\_B45、SIO\_B42、LANインタフェニス41を介してLAN40に送信し、着信先に適知する。着信先から応答のパケットを受信するとCODEC22をイネーブルにして端末10aと着信先との間

に通信路を形成する。

次に、具体的なISDNルータ装置の例について、説明する。

図43は本発明のISDNルータ装置の一実施形態を示すプロック図である。 本発明の一実施形態に係るISDNルータ装置は、ISDNインタフェース14

5 と、CODEC22と、PBレシーバ23と、通信メモリ31と、DMAC\_A 32と、SIO\_A33と、LANインタフェース41と、SIO\_B42と、 DMAC\_B43と、CPU50とから構成される。

図43において、図40と同じ部分には同じ符号を付し、詳細な説明は省略する。

10 本ISDNルータ装置が、図40のハブ装置と異なる点は、図40の端末10 aに固有な機能(例えば、図40における給電部11、電流監視部12等)が不 要な点と、その機能に替えて、ISDNインターフェース14が設けられている 点である。この1SDNインターフェース14は、ISDN網10bと本装置と の通信を行う。

15 上述のように構成された ISDNルータ装置の動作を説明する。

まず、LAN40から着信要求があった場合における通話路の形成について説明する。

LANインタフェース41は、LAN40から発信元の通信要求パケットを受信するとSIO\_B42にパケットをシリアルデータとして送信する。SIO\_

20 B42は受信したシリアルデータをパラレルデータに変換する。このS10\_B 42で変換されたパラレルデータはDMAC\_B43により通信メモリ31に伝 送される。

通信メモリ31への転送が終了するとCPU50は通信メモリ31に格納されたパケットデータを分析する。分析の結果、1SDN網10bへの通信要求であることがわかると、回線の状態を関べ、空き状態であれば1SDNインタフェース14を介して通信処理を開始する。

CPU5のはISDN網10bからの応答があったことを知ると応答パケットで発信元へ通知して発信元とISDN網10bとの間に通信路を形成する。

ここで、応答パケットは次のようにして、発信元に送信される。CPU50で

Page: 55

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

5

生成された広答パケットは通信メモリ31に枯納される。DMAC\_B43は通信メモリ31からこの応答パケットをパラレルデータとして読み出してSIO\_B42に転送する。SIO\_B42はパラレルデータをシリアルデータに変換してLANインタフェース41に送信する。LANインタフェース41はLAN4

上記のように、通話略が形成された場合における通信方法は以下の通りである。 通話路が形成された状態で発信元からLANインタフェース41、SIO\_B 42、DMAC\_B 43を介して通信メモリ31に符号化された音声データをパケット化した音声パケットが届くとCPU50は音声データ (パラレルデータ) 10 のみを通信メモリ31の別のエリアに格納する。DMAC\_A32は通信メモリ31からパラレルの音声データを読み出しSIO\_A33に転送する。SIO\_A33はパラレルの音声データを読み出しSIO\_A33にないの音声データをよりアルの音声データに変換し、ISDNインタフェース14へ出力する。ISDNインタフェース14、出音声データをBch上に乗せてISDN網10 bに送出する。

1 S D N網10 b から受信されたB c h 上の音声データは I S D Nインタフェース14により S I O \_ A 3 3 及び C O D E C 2 2 に出力される。 S I O \_ A 3 3 はシリアルの音声データをパラレルの音声データに変換し、変換されたパラレルデータは D M A C \_ A 3 2 により通信メモリ 3 1 に転送される。 通信メモリ 3 1 に転送される。 通信メモリ 3 1 に格納された I S D N網10 b からの音声データは C P U 5 0 によりパケット 化され通信メモリ 3 1 から音声パケットをパラレルデータとして読み出して S I O \_ B 4 2 に転送する。 S I O \_ B 4 2 はパラレルデータとして読み出して S I O \_ B 4 2 はパラレルデータといりアルデータに変換しし A N インタフェース 4 1 に送信する。 L A N インタフェース 4 1 はしA N 4 0 のプロトコルに合わせてパケット化して製信示に送信する。

5 また、CODEC22では音声データを復号化しPBレシーバ23に送信し、 PBレシーバ23は音声データ中のPB信号を受信したらデコードしてCPU5

ISDN網10bからの着信があった場合における通信路の形成方法は以下の通りである。

WO 98/58475

PCT/JP98/0265

56

CPU5 Oは1 S D N網1 0 bからの通信要求を知ると、着番号から着信先を特定する。次に、通信要求のパケットを生成し上配のように応答パケットを発信元に送信する手順と同様の手順により通信メモリ31、DMAC\_B43、SIO\_B42、LANインタフェース41を介してLAN40に送信し着信先に通知する。CPU5 Oは着信先から応答のパケットを受信すると1 S DNインタフェース14を介して通信処理を行い通信路を形成すると共にCODEC 2 2 をイネーブルにして1 S D N網10 bからのBcb上のP B 信号を受信できるようにする。

次に、具体的な公衆網ルータ装置の例について、説明する。

図44は本発明の公衆網ルータ装置の一実施形態を示すプロック図である。本 発明の一実施形態に係る公衆網ルータ装置は、リンガ検出部15と、極性監視部 16と、底流ループ生成部17と、ハイブリッド部21と、CODEC22と、 PBレシーバ23と、トーン検出部25と、PB信号生成部26と、通信メモリ 31と、DMAC\_A32と、SIO\_A33と、LANインタフェース41と、 5 SIO\_B42と、DMAC\_B43と、CPU50とから構成される。

図44において、図40と同じ部分には同じ符号を付し、幹細な製明は省略する。

本公衆網ルータが、図40のハブ装置と異なる点は、図40の端末10aに替えて、公衆網10cが接続されているために、給電部11に替えて直流ループ生 20 成部17が設けられ、電流監視部12に替えて極性監視部16が設けられ、リン ガ送出部13に替えてリンガ検出部15が設けられ、更に、トーン作成部24に 替えてトーン検出部25とPB生成部26が設けられている点である。

図44において、リンガ検出部15は公衆網10cからの呼出信号を検出する。 価性監視部16は回線の極性を監視する。直流ループ生成部17は直流回路の開 25 閉を行う。トーン検出部25はコールプログレストーンを検出する。PB信号生 成部26はPB信号を送出する。他の構成要素については図40と同じであるの

上述のように構成された公衆網ルータ装置の動作を説明する。

まず、LAN40から通話要求があった場合における通話路の形成について説

明する。

LANインタフェース41は、LAN40から発信元の過信要求パケットを受 借するとSIO\_B42にパケットをシリアルデータとして送信する。SIO\_ B42は受信したシリアルデータをパラレルデータに変換する。このSIO\_B 5 42で変換されたパラレルデータはDMAC\_B43により通信メモリ31に転

通信メモリ31への転送が終了するとCPU50は通信メモリ31に格納され たパケットデータを分析する。分析の結果、公衆網10cへの通信要求であるこ とがわかると、回線の状態を調べ、空き状態であれば直流ループ生成部17が直 10 流ループを形成することで公衆駅10cに対し通信要求を知らせる。

公教網10cからの発信音をトーン検出部25が検出しCPU50に通知する とCPU50はPB生成部26から公衆網10cに選択信号を送出する。極性監 視部16は回線の極性を監視し極性反転により公衆網10cが応答するとこれを 給出しCPU50に通知する。CPU50は応答があったことを知るとその旨を 15 応答パケットで発信元へ通知するとともにCODEC22をイネーブルにして発 信元と公衆網10cとの間に通信路を形成する。

ここで、応答パケットは次のようにして、発信元に送信される。CPU50で 生成された応答パケットは通信メモリ31に格納される。DMAC\_B43は通 信メモリ31からこの応答パケットをパラレルデータとして読み出してSIO\_ B42に転送する。S10\_B42はパラレルデータをシリアルデータに変換し TLANインタフェース41に送信する。LANインタフェース41はLAN 4 0のプロトコルに合わせてパケット化して発信元に送信する。

上記のように、通話路が形成された場合における(例えば音声による)通信方 法は以下の通りである。

通話路が形成された状態で発信元からLANインタフェース41、SIO\_B 42、DMAC\_B43を介して通信メモリ31に符号化された音声データをパ ケット化した音声パケットが届くとCPU50は音声データ(パラレルデータ) のみを通信メモリ31の別のエリアに格納する。DMAC\_A32は通信メモリ 31からパラレルの音声データを読み出しSIO A33に転送する。SIO\_

A33はパラレルの音声データをシリアルの音声データに変換し、CODEC2. 2へ出力する。音声データはCODEC22により復号化されハイブリッド邸2 1により4線から2線に変換され公衆網10cにアナログ音声信号として送出さ

公数据10cから送出されたアナログ音声信号はハイアリッド部21により2 線から4線に変換された後CODEC22により符号化されシリアルデータとし てSIO\_A33に出力される。SIO\_A33はシリアルの音声データをパラ レルの音声データに変換し、変換されたパラレルデータはDMAC\_A32によ り通信メモリ31に転送される。通信メモリ31に格納された公衆網10cから 10 の音声データはCPU50によりパケット化され通信メモリ31の別のエリアに 格納される。DMACーB43は通信メモリ31から音声パケットをパラレルデ ータとして読み出してSIO\_B42に転送する。SIO\_B42はパラレルデ ータをシリアルデータに変換しLANインタフェース41に送信する。LANイ ンタフェース41はLAN40のプロトコルに合わせてパケット化して発信元に

公衆網10cから発信要求があった場合における通信路の形成方法は以下の通 りである。

リンガ検出部15は公衆網10cからの呼出信号を検出するとCPU50に通 知する。CPU50は直流ループ生成部17により直流ループを形成し選択信号 20 を持つ。公衆網10cが選択信号を送出すると、PBレシーバ23がこれをデコ ードし、CPU50に通知する。CPU50は選択信号の番号から着信先を特定 し、直流ループ生成部17により直流ループを開くとともに通信要求のパケット を生成して上記のように応答パケットを発信元に送信する手順と同様の手順によ り通信メモリ31、DMAC\_B43、SIO\_B42、LANインタフェース 25 41を介してLAN40に送信し、着信先に通知する。着信先から応答のパケッ トを受信すると再びCPU50は直流ループ生成部17により直流ループを形成 しCODEC22をイネーブルにして公衆網10cと着信先との間に通信路を形 成する。公衆網10 cも復極して通信状態になる。

次に、具体的な無線ハブ装置の例について、説明する。

PCT/JP98/02651

59

図45は本発明の無線ハブ装置の一実施形態を示すブロック図である。本発明 の一実施形態に係る無線ハブ装置は、無線部10dと、CODEC22と、PB レシーパ23と トーン年成館24と、通信メモリ31と、DMAC A32と、 SIO A332, LANYV97x-X412, SIO\_B422, DMAC \_\_B43と、CPU50とから構成される。

図45において、図40と同じ部分には同じ符号を付し、詳細な説明は省略す

本無線ハブ装置が、図40のハブ装置と異なる点は、図40のハイブリッド部 21から端末10aまでの部分が無線部10dに替えられており、その無線部1 0 dが無線局60と無線により通信可能となっている点である。

なお、無線部10dは、無線局60との電波を送受信する。 上述のように構成された無線ハブ装置の動作を説明する。

まず、LAN40から着信要求があった場合における通話路の形成について説 明する。

LANインタフェース41は、LAN40から発信元の通信要求パケットを受 借するとSIO\_B42にパケットをシリアルデータとして送信する。SIO\_ B42は受信したシリアルデータをパラレルデータに変換する。このSIO\_B 42で変換されたパラレルデータはDMAC\_B43により通信メモリ31に転

通信メモリ31への転送が終丁するとCPU50は通信メモリ31に格納され たパケットデータを分析する。分析の結果、無線局60への通信要求であること がわかると、無線局60の状態を調べ、空き状態であれば無線部10dを介して 適像処理を開始する。

CPU5Oは無線局からの応答があったことを知ると応答パケットで発信元へ 25 通知して発信元と無象局60との間に通信路を形成する。

ここで、応答パケットは次のようにして、発信元に送信される。CPU50で 生成された応答パケットは通信メモリ31に格納される。DMAC\_B43は通 信メモリ31からこの応答パケットをパラレルデータとして読み出してSIO\_ B42に転送する。SIO\_B42はパラレルデータをシリアルデータに変換し

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

TLANインタフェース41に送信する。LANインタフェース41はLAN4 0のプロトコルに合わせてパケット化して発信元に送信する。

ខា

上記のように、通話路が形成された場合における通信方法は以下の通りである。 通話路が形成された状態で発信元からLANインタフェース41、SIO\_B 5 42、DMAC\_B43を介して通信メモリ31に符号化された音声データをパ ケット化した音声パケットが届くとCPU50は音声データ(パラレルデータ) のみを通信メモリ31の別のエリアに格納する。DMAC\_A32は通信メモリ 31からパラレルの音声データを読み出しSIO\_A33に転送する。SIO\_ A33はパラレルの音声データをシリアルの音声データに変換し、無線部10d 10 へ出力する。無額部10dは音声データを電波に乗せて無額局60に送出する。

無線局60から受信された電波上の音声データは無線部10dによりSIO A33及びCODEC22に出力される。SIO\_A33はシリアルの音声デー タをパラレルの音声データに変換し、変換されたパラレルデータはDMAC\_A 32により通信メモリ31に転送される。通信メモリ31に格納された無線局6 15 0からの音声データはCPU50によりパケット化され通信メモリ31の別のエ リアに格納される。DMAC-B43は通信メモリ31から音声パケットをパラ レルデータとして読み出してSIO\_B42に転送する。SIO\_B42はパラ レルデータをシリアルデータに変換しLANインタフェース41に送信する。 L ANインタフェース41はLAN40のプロトコルに合わせてパケット化して発 20 信元に送信する。

またCODEC22では音声データを復身化しPBレシーパ23に送信し、P Bレシーバ23は音声データ中のPB信号を受信したらデコードしてCPU50 に通知する。

無接局からの発信要求があった場合における通信路の形成方法は以下の通りで 25 ある。

CPU5Oは無線局もOからの通信要求を知ると、着番号から着信先を特定す。 る。次に、通信要求のパケットを生成し上記のように応答パケットを発信元に送 信する手順と同様の手順により通信メモリ31、DMAC\_B43、SIO\_B 42、LANインタフェース41を介してLAN40に送信し着信先に通知する

Page: 51

とともにトーン生成部4から無線局60にコールプログレストーンを送出する。 CPU50は脊債先から応答のパケットを受債すると無線部10dを介して通位 処理を行い通信器を形成すると共にCODEC22をイネーブルにして無線局6 OからのPB信号を受債できるようにする。

5 上記のように、本発明においては、各端末装置のデータ変換は上記の具体例のように、端末装置に対応する通信インタフェース装置でそれぞれ分散して行われ、かつ各通信インタフェース装置はいずれも例えば端末装置側の1種類の通信プロトコルと第1の通信ネットワーク (本実施形態におけるLAN) 側の唯1種類の通信プロトコルとの側のデータ変換機能さえ持てばよく、複数種の通信プロトコルに対応したデータ変換機能をすべて持つ必要がない。 第201 本発明によれば、複数類の通信なー系をの適度なシステラ(個分 け、1

ル対視数性の必能プロトコルに対応したケータ変換規能をすべて行つ必要がない。 従って、本発明によれば、複数額の通信を一系統の通信インフラ (例えば、L AN) でかつPBXやゲートウェイなどの大型の設備機器を設置することなく実 現することができる。

以上詳述したように、本発明の一実施形態に保わるマルチメディア情報通信システムでは、LANに対し無線基地局、アナロク電話ハブ装置ビジネス電話ハブ装置及びパーソナル・コンピュータ用のハブ装置を内線端末用の通信インタフェース装置としてそれぞれ接続してこれらに各々内線端末を収容するとともに、上配LANにさらにISDNルータ装置及びPSTNルータ装置を外線用の通信インタフェース装置として接続して、これらのルータ装置により上記LANをISDN及びPSTNに接続している。そして、上記内線用の各通信インタフェース装置において、各内線端末とLANとの間のプロトコル変換及びデータ変換を行うとともに、上配外線用の通信インタフェース装置において、LANと公衆網との間のプロトコル変換及びデータ変換を行うようにしている。

従って、上記の実施形態によれば、アナログ電話機から送信された音声信号 も、またパーソナル・コンピュータなどのデータ爆末から送信されたデータも、それぞれ対応するハブ装置でともにLANの通信プロトコルに対応した同一のデータ形態に変換されたのちLANに送出される。また、LAN上を転送したデータは、着信先のハブ装置で内線端末の通信プロトコルに対応するデータ形態に変換されたのち内線端末に送られる。このため、複数質の通信が中核(第

しかも、各内線端末に係わるデーク変換は対応するハブ装置でそれぞれ分散して行われ、かつ各ハブ装置はいずれも内線端末に対応した1種類の通信プロトコ ルとLAN1側の唯1種類のLAN用の通信プロトコルとの間のデーク変換機能さえ持てばよく、複数種の通信プロトコル対複数種の通信プロトコルに対応したすべての組み合わせのデータ変換機能を持つ必要がない。このため、二重化されたPBXやゲートウェイ等の集中処理用の大掛かりな通信設備を設ける必要がなく、簡単な機能を有する複数のハブ装置を用意するだけでシステムを実現できる10 ので、システム程成の簡単化及び大幅なコストダウンを図ることができる。

また、内線端末の増設や接続変更についても、任意の内線端末をパブ装置を介 してLAN1に接続したのち簡単なセットアップを行うだけでよく、複雑な工注 設定等は必要ない。このため、拡張性が高く、かつ保守・管理性の優れたシステ Aを提供することができる。

15 次に、本発明に係るマルチメディア情報通信システムの第2の実施例を説明する。 図46は第2実施例としてのコンピュータ電話統合 (Computer Telephony Integration: CTI) システムの概略相成を示す図である。上述の実施例は各通信インターフェース装置を接続する手段として、イーサネットを用いたLANを説明したが、本実施例は、シリアルインターフェースの一種であり、近年、ホ

20 ームバス等に用いられ始めている1EEE1394インターフェースを用いて、 各機器を接続する場合を説明する。しかしながら、第2の実施例でも、LAN (イーサネットでもよいし、他のネットワークでもよい)を用いて各機器を接続 してもよいことは勿論であるし、IEEE1394の代わりにUSB (Universal Serial Bus) 等のインターフェースを用いてもよい。

25 なお、本実施例におけるネットワーク上のパケットの通信プロトコルとしては、 音声会器やテレビ会議等に対応できるために、オーディオやビデオをリアルタイ \_ - ムで伝送できるRTP (Real Time Transparent Protocol) が使われる。 通信端末装置104がインターフェース装置106を介してネットワーク10 2に接続される。なお、IEEE1394インターフェースは2つの機器どうし

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

63

を順次接続するディジーチェーン接続によりネットワークを構成する。通信端末 装配としては、類単電話機、多機能ディジタル電話機、テレビ電話機、ファクシ ミリ装置、PHSシステムの観機、テレビ会議システムの端末装置等がある。

通信網108がインターフェース装置110を介してネットワーク102に接 続される。通信網としては、公衆回線網(PSTN)、1SDN網、フレームリ レー網等がある。インターフェース装置110とインターフェース装置106は 基本的には同様な構成であり、その軽細を図47に示す。

電話機能を有するパーソナルコンピュータ 1 1 2 も面信燃末装置としてネット ワーク 1 0 2 に接続される。パーソナルコンピュータは通常のものと同様に、C 10 PU 1 2 0、ROM 1 2 2、RAM 1 2 4、キーボード 1 2 6、ディスプレイ 1 2 8、ネットワークインターフェース 1 3 0 の他に、マイクロフォン 1 3 2、ス ピーカ 1 3 4、テレビカメラ 1 3 5 を有する。C PU 1 2 0 はネットワークイン ターフェース 1 3 0 からの音声信号、ビデオ信号をスピーカ 1 3 4、ディスプレ イ 1 2 6 の信号に変換して出力するとともに、マイク 1 3 2、カメラ 1 3 5 から の信号をネットワークインターフェース 1 3 0 の信号に変換して出力するもので ある。

ネットワーク102には各通信端末装置間の通信を制御するCTIサーバ11 4、116が接続される。なお、2つのサーバのうち1つはバックアップ用であり、2つ同時に動作する必要はない、そのため、制御機能の二重化のためには、

20 必ずしも物理的に異なるサーバを2個設ける必要はなく、1個で機能的に二重化してもよい。さらに、制御機能を1つのサーバに集中させないで、各インターフェース装置に分散させることも可能である。また、CTIサーバを設ける場合でも、各インターフェース装置に持干の通信制和機能を持たせておいてもよい。CTIサーバ114、116は同一構成であり、CPU138、ROM140、R

25 AM136、ネットワークインターフェース142、外部配値インターフェース 144を有する。外部配憶インターフェース144はフロッピーディスクFDや、\_\_ ハードディスクHD等を収容する。

図47は、通信網、特にISDN網に接続されるインターフェース装置110 の構成を示す図である。インターフェース装置110は、通信網108の通信プ WO 98/58475

PCT/JP98/02651

64

ロトコルとネットワーク102の通信プロトコルとを相互に変換するためのものである。ISDN網がプロトコル幹細装置202に接続される。終端装置202はISDN網からの信号をディジタル信号とアナログ信号とに分離し、それぞれをディジタル信号処理部208、アナログ信号処理部210に供給する。ディジラル信号処理部208、アナログ信号処理部210はプロトコル幹端装置202からのディジタル信号、アナログ信号を解析して、後段の所定の処理回路へ供給する切換スイッチの偽きをする。

ディジタル信号処理部208にはG4FAX処理部214、H. 320処理部218、PPP(ポイントツーポイントプロトコル) 処理部220等が接度され

10 る。G4FAX処理部214の出力はG4FAX/インターネットFAXプロトコル変換部222を介してインターネットFAX処理部に依結される。H. 32

0処理部218の出力はH. 320/H. 323プロトコル変換部230を介してH. 323処理部232に供給される。PPP処理部220の出力はPPP/1P(インターネットプロトコル)プロトコル変換部234を介して1P処理部236に供給される。

アナログ信号処理部210にはモデム212と、音声処理部242が接続される。モデム212にはPPP処理部220、H. 324処理部238、G3FAX処理部240等が接続される。H. 324処理部238の出力はH. 324/H. 323プロトコル変換部244を介してH. 323処理部246に供給される。G3FAX処理部240の出力はG3FAX/インターネットFAXプロトコル変換部248を介してインターネットFAX処理部250に供給される。音声処理部242の出力は音戸/H. 323プロトコル変換部254を介してH. 323処理部254に供給される。

インターネットFAXプロトコル館224、H. 323処理部232、IP処 25 理部236、H. 323処理部246、インタネットFAX処理部250、H. 323処理部254の出力がプロトコル体総装配256を介してネットワーク1 02に接続される。

すなわち、インターフェース装置110は、ISDN回線上の通信手順である 音声、アナログモデムデータによるG3FAX、H. 324、PPP接続 デジ 65

タル通信によるPPP接続、H. 320TV会議、G4FAXなどのプロトコルを経営する機能と、これらに対応したネットワーク上のプロトコルであるH. 323、インターネットFAXプロトコル、IP接接等を終端する機能と、両者のプロトコルを受けるプロトコル変換機能を持つ。これらを、通信の開始5時や、通信中に、通信プロトコルを応じて終端装置202、256内のスイッチを切換えて、接続プロトコルを変更して、必要なプロトコル変換部分を選択して、ISDN108とネットワーク102とを相互に接続する。終端装置202、256による接続プロトコルの選択はCPU258により行われる。上述したように、CPU258に、CT1サーバ114、116の通信接続制御機能の一部を特定せてもよい。なお、プロトコル変換部はユードウェアで実現する代わりに、CPU258によりソフトウェアにより実現してもよい。

なお、インターフェース装置110は必ずしも図47の構成を全部含んでいる 必要は無く、通信網108に備えられているプロトコルに対応する変換部のみあ ればよい。同様に、通信端末装置104に接続されるインターフェース装置10 6も必ずしも図47の構成を全部含んでいる必要は無く、通信端末装置104の プロトコルに対応する変換部のみあればよい。

図48は、図46の実施例における基本的な接続手順を説明するための図であ ス

通信端末装置104、パーソナルコンピュータ112、あるいは通信網108 に接続される通信端末装置のいずれかの装置(発信装置262)が他の装置(着 信装置)への通信を開始する時は、発信関情報としての発信者番号、ログイン情 報、着信関情報としての発闘の番号、名前、サービスと、音声・映像・データな どの通信条件を発信情報としていずれかの通信接続物部部264〜伝える(ステ ップS1)。通信接続制御部264とは、CTIサーバ114、116内のCP U138、あるいは各インターフェース装置内のCPU258、パーソナルコン ビュータ112内のCPU120のいずれでもよい。

適信核核射物部264は、まず発信動から受け取った発信動情報から、発信側のデータベース266を参照して、さらに詳細な発信者に関する情報(発信者の言語、住所、年齢、過去の適信配録、対応者配録、取り引きログ等)を引き出す

(ステップS2)。データベース266はCT1サーバ114のハードディスク HDに格納されている。

通信接続制御師264は、この情報をもとに、発信者と同一のグループ (PB Xで端末をグループ分けして管理する場合のグループ) に属する装置270、2 5 72に軽信装置262が通信を開始したことを通知する(ステップS3)。

次に、ネットワークデータベース268を参照して、発信側と软情傷のデータ と直接関係しない通信開始時刻、ネットワーク状況等のデータを引き出す(ステップS4)。

ここで、発信者側の適信核応制御師264は発信者側から要求された着信側情10 傾のデータベースを参照できない場合には、着信間情報を参照できる適信接続制御部276にアクセスするために、着信端末の経路情報をもつ適信接続制御部274ペデータベース266、68から取得した接続に必要となる情報を転送する (ステップS5-1)。通信接続制御部274は、着信報端末の情報を参照できる通信接続制御部276を選択して、通信接続制御部264から受け取った情報と、通信接続制御部276次を選択して必要となる情報を、通信接続制御部276次を選択して必要となる情報を、通信接続制御部276次を選択して必要となる情報を、通信接続制御部276次を選択して必要となる情報を、通信接続制御部276次を選択して必要となる情報を、通信接続制御部276次を選択して必要となる情報を、通信接続制御部276

通信接級制御部276は、受け取った着信側情報から、着信側のデータベース 278を参照して、着信者に関する情報(着信者の言語、住所、年齢、過去の通 信記録、対応者記録、取り引きログ等)を引き出す(ステップS6)。同様に、 ネットワークデータベース268を参照して、発信側と着信仰のデータと直接関 係しない通信開始時刻、ネットワーク状況等のデータを引き出す(ステップS

通信接続解御部276は、発信者側のグループに関連する端末装置262、270、272のオペレータの在経情報、検動情報を参照して、実際に著信動作を25 行わせる着信側端末を一つまたは複数決定して、着信側装置280、282、284に着信があることを伝える(ステップS8)。 着信側端末は通信機続解御部276、274、264を経由して発信機端末262に、呼び出しが開始されたことを通知する(ステップS9-1、S9-2、S9-3、S9-4)。

この後、発信側装置262と着信側装置280との間の通信が実現する(ステ

Page: 67

67

ップS10)。上述したように、これら一連の通信接級手順は、一つのCT1サーバ114上のCPU138のみで実現される場合もあるし、各々がいずれかの 通信強夫装置の中に含まれるような変形も容易に実現できる。

以上が基本的な2者間の通信接続手頃であり、本実施例によれば、音声もパケットとして処理(ネットワーク上を伝送)され、データ・音戸処理を拡一することができる。また、従来の電話交換機のように回顧交換ではないので、通信制御部を分散して配置することができ、保守が容易であり、端末の設置もインターフェース装置106を介してネットワーク102に接続するだけでよく、ユーザが設置できる。さらに、同様に、端末の増設も可能であり、拡張性が高い。

また、コンピュータと電話を完全に一体化できるので、ボイス電子メール統合 (ユニファイドメッセージ)、電話は発相機能(ディレクトリサービス)、音声 メール機能、ファクスメール機能、音声器酸機能、電子メール使み上げ機能も可 能である。さらに、従来の1SDNが提供していた各種サービスも利用できる。 例えば、コールセンター機能、発音号並知機能、自動音声応答機能がある。

15 以下、いくつかの実例を説明する。

WO 98/58475

図49は、発信側端末が応答しなかった場合の、ポイスメールの実現方法を示す図である。なお、この場合は、CTIサーバ114にポイスメール装置308、音声響解節310、音声/テキスト変換部312が設けられ、別途、メールサーバ314が設けられているとする。

1 SDN耕の電話機から発信倒インターフェース装置302に着信してきて (ステップS20)、着信便設置304へ着信する(ステップS22)場合を考える。

着信仰装図304が一定時間応答しなかった場合、または全ての着信端末がよさがっていて応答できなかった場合、通信接続射御部306は、予め着信仰情報25 のデータベースに置えられていた情報に従って、CT1サーバ114のポイスメール装図308を着信先に変えて接続をし直す(ステップS24)。ポイスメール装図308は自動応答して、「ただいま、不在です。メッセージをお発し下さい。」のような音声メッセージを返し、1SDN網の電話機がポイスメールと同じようにメッセージを発すと(ステップS26)、この音声データはポイスメー

Page: 68

. WO 98/58475

PCT/JP98/02651

68

ル装置308から音声蓄積部310に音声ファイルとして貯えられる (ステップ 528)

その後、音声蓄積部310の音声ファイルはポイスメール装置308に読み取られ(ステップS30)、音声テキスト変換部312により電子メールの添付ファイルとされ(ステップS32)して、応答できなかった着値収装置504宛ての電子メールとしてメールサーバ314に送られる(ステップS34)。

これにより、ネットワーク上で、テキストによる電子メールと音声によるポイスメールとが電子メールの仕組みを用いて簡単に統合することができる。

図50は、電子メール能み上げ機能を実現する方法を示す図である。なお、こ 10 の場合は、CTIサーバ114にメール磁上げアプリケーション408、テキスト/音声変換第410が設けられ、別途、メールサーバ412が設けられているとする。

ISDN網の電話機から発信側インターフェース装置402に着信してきて (ステップS40)、着信側装置404へ着信する(ステップS42)場合を考 15 える。

労侈価鉄配404はCT1サーバ114の電子メール低み上げアプリケーション408に直接対信する。この場合において、本認証は、発信者番号が家庭の電話機等で発信してきて、ほとんど本人であることが確実な場合には、簡単なパスワード(ID)照合程度で済ます。公衆電話から発信してきた場合には、ID入20 力後、接続時に通信接続刑即降406から得られた発信者情報から個人認証用データにアクセスして本人認証に使用できる情報の任意の組み合わせの入力を要求することにより、本人確認を行う。これにより、セキュリティレベルを発信領域まやアクセス手段によって変えることが可能となる。

このように I Dを確認の後、この I Dでメールサーバ4 1 2 ヘアクセスし、電 25 子メールを取得する (ステップ S 4 8)。このテキスト情報を、テキスト/音声 変換部 4 1 0 を使用して音声ファイルに変換して (ステップ S 4 8)、発信者に 音声として聞かせることができる (ステップ S 5 0、S 5 2)。

これにより、容易に音戸筋み上げシステムを得要することができる。 なお、ユーザ設定によって、メールの発信者や題名、内容などで優先順位付けをすること

もできる。また、メールの内容は、題名を確認した後に読み上げるなどの細かな 設定を、このメール篩み上げアプリケーションで可能とすることもできる。

次に、電子会議を行う場合について説明する。電子会議では複数の人間が参加するので、参加した複数の出席者の音声を合成する必要がある。この合成は、CTIサーバ114により行われる。例えば、A、B、Cという3人が会議をする場合、AさんにはBさんとCさんの音声パケットを合成して通知し、BさんにはAさんとCさんの音声パケットを合成して通知し、CさんにはAさんとBさんの音声パケットを合成して通知する。なお、会議の参加人数がn人であれば、音声合成機能はnC2×2個だけでよい。

なお、通信接続制御部は通信開始後でも、発信側インターフェース装置、また は着信側インターフェース装置からの要求、あるいはネットワークの状態の変化 に応じて着信側インターフェース装置、あるいは、通信接続制御部自体を変更し てもよい。また、通話音声データを他の装置へ転送する際に、通信接続制御部は 発信側インターフェース装置、または着信側インターフェース装置からの要求、

15 あるいはネットワークの状態の変化に応じて、転送先(通信接続形態)を変更してもよい。更に、通信接続所御部は、発信側インターフェース装置と著信側インターフェース装置とを順次呼び出し、相互に接続し通信を行なわせる(いわゆる第3者コール)コールセンター機能を有していてもよい。

以上説明したように、第2 実施例によれば、電話機に代表される音声通信階 20 末を、ネットワークの通信プロトコルと端末固有の通信プロトコルとを相互に 変換するインターフェース装置を介してコンピュータネットワークに接続する ことにより、音声通信端末をコンピュータネットワークの一端末として動作さ せることができ、音声をパケットとしてネットワーク上でパケット交換し、回 線交換のためのタイムスイッチを不要とすることができるマルチメディア情報 25 通信システムが実現される。

商業上の利用可能性

上記のように、本発明によれば、例えば音声通信端末から送信された音声信号 も、またパーソナル・コンピュータなどのデータ端末から送信されたデータも、 それぞれ通信インタフェース装置でともに第1の通信ネットワークの通信プロト コルに対応した同一のデータ形態に変換されたのち第1の通信ネットワークに送 出される。また、第1の通信ネットワーク上を転送したデータは、着信先の通信 インタフェース装置で音声通信端末やデータ端末の通信プロトコルに対応するデ ータ形態に変換された後に端末装置に送られる。このため、複数種の通信が第1 の通信ネットワークという―つのインフラを使用するだけで実現できる。

しかも、各端末装屋のデータ変換は端末装屋に対応する通信インタフェース装 屋でそれぞれ分散して行われ、かつ各通信インタフェース装置はいずれも例えば 煙末装置側の1種類の通信プロトコルと第1の通信オットワーク側の唯1種類の 通信プロトコルとの間のデータ変換機能さえ待てばよく、複数種の通信プロトコ

10 ル対複数額の通信プロトコルに対応したデータ変換機能をすべて持つ必要がない。 このため、二重化されたPBXやゲートウェイ等の集中処理用の大掛かりな通信 設備を設ける必要がなく、簡単な機能を有する複数の通信インタフェース装置を 用意するだけでシステムを実現できるので、システム構成の簡単化及び大幅なコストダウンを図ることができる。

15 また、端末装置の増設や接続変更についても、任意の端末装置を通信インタフェース装置を介して第1の通信ネットワークに接続したのち簡単なセットアップを行うだけでよく、複雑な工注設定等は必要ない。このため、並張性が高く、かつ保守・管理性の優れたシステムを提供することができる。

従って、本発明によれば、複数種の通信を一系統の通信インフラでかつPBX 20 やゲートウェイなどの大型の股領機器を設置することなく実現することができ、 これにより構成が節単で保守・管理を容易にすることができ、安価で信頼性の高 いマルチメディア情報通信システムを提供することができる。

Page: 71

.

PCT/JP98/02651

WU 98/58475

PCT/JP98/02651

71

## 請求の範囲

マルチメディア情報通信システムは、

共通の第1の通信プロトコル板いは相互に異なる第1及び第2の通信プロトコ ルにより情報データの送受信を行う第1及び第2の通信端末装置と、

5 前記第1及び第2の通信プロトコルと異なる第3の通信プロトコルに従って情報データを伝送する第1の通信ネットワークと、

前記第1及び第2の通信端末装置をそれぞれ前記第1の通信ネットワークに対 し接続するための第1及び第2の通信インタフェース装置とを具備し、

前配第1の通信インタフェース装置は、前配第1の通信増末装置と前記第1の 通信ネットワークとの間で前配第1と前記第3の通信プロトコルに応じた情報デ ータの寄換を行う第1の変換手段を備え。

前記第2の通信インタフェース装置は、前記第2の通信端末装置と前記第1の 通信ネットワークとの関で前記第2と前記第3の通信プロトコルに応じた情報デ ータの変換を行うための第2の変換手段を偏えた。

- 15 2. 請求項1記載のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記第1及び 第2の通信インターフェース装置が、それぞれ、前記第1の通信ネットワークと の通信を行う通信インターフェース手段と、前記通信インターフェース手段によって前記第1の通信ネットワークから得られた情報を復号化し又は前記第1の通信ネットワークた送出する情報を符号化するコーデック手段と、前記各第1及び
- 第2の通信端末装置からのPB信号をデコードするPBレシーバと、前記各第1 及び第2の通信端末装置に対するコールプログレストーンを生成するトーン生成 手段とを偏えた。
  - 3. 請求項2記載のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記第1及び 第2の通信インターフェース装置が、更に、複数の前記通信インターフェース手 段を前記第1の通信ネットワークに接破する手段を備えた。
  - 4. 請求項1記載のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記第1及び第2の通信インターフェース装置が、それぞれ、前記第1の通信ネットワークとの通信を行う通信インターフェース手段と、前記通信インターフェース手段によって前記第1の通信ネットワークから得られた情報を復号化し又は前記第1の通

WO 98/58475

信ネットワークに送出する情報を符号化するコーデック手段と、前記各第1及び 第2の通信鑑束装置からのPB信号をデコードするPBレシーバと、無線局との 情報通信を行うための無線手段を縮えた。

72

5. 請求項1記載のマルチメディア情報通信システムにおいて、少なくとも向 記第3の通信プロトコルと異なる第4の通信プロトコルに従って情報データを伝 送する第2の通信ネットワークに対し、前記第1の通信ネットワークを接続する ための第3の通信インタフェース装置をさらに備え、

前記第3の通信インタフェース装置は、前記第2の通信ネットワークと前記第 1の通信ネットワークとの間で前記第3と前記第4の通信プロトコルの相違に応 10 じた情報データの変換を行うための第3の変換手段を備えた。

- 6. 請求項5記載のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記第3の通信インターフェース装置が、前記第1の通信ネットワークとの通信を行う第1の通信インターフェース手段と、前記通信インターフェース手段によって前記第1の通信ネットワークから得られた情報又は前記第2の通信ネットワークから得られた情報を復号化し或いは前記第1の通信ネットワーク又は前記第2の通信ネットワーク又は前記第2の通信ネットワーク又は前記第2の通信ネットワーク又は前記第2の通信ネットワーク又は前記第2の通信ネットワーク又は前記第2の通信ネットワーク又は前記第2の通信ネットワークスは前記第2の通信ネットワークスは前記第2の通信ネットワークスは前記第2の通信ネットワークスは前記第2の通信ネットワークスは前記第2の通信ネットワークスは前記第2の通信ネットワークスは前記第2の通信ネットワークスは前記第2の通信ネットワークスは前記第2の通信ネットワークスは前記第2の通信ネットワークスは前記第2の通信ネットワークスは前記第2の通信を表する。
- 5 れた情報を徴号化し或いは前配第1の通信ネットワーク又は前配第2の通信ネットワークに送出する情報を符号化するコーデック手段と、前配第2の通信ネットワークからのPB信号をデコードするPBレシーパと、前配第2の通信ネットワークとの通信を行う第2の通信インターフェース手段とを備えた。
- 7. 請求項5記載のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記第3の通 20 信インターフェース装置が、前記第1の通信ネットワークとの通信を行う第1の 通信インターフェース手段と、前記通信インターフェース手段によって前記第1 の通信ネットワークから得られた情報を復身化し又は前記第1の通信ネットワーク クに送出する情報を符身化するコーデック手段と、前記第2の通信ネットワーク との通信を行う第2の通信インターフェース手段とを値また。
- 25 8. 請求項5記載のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記第1、第2及び第3の変換手段の少なくとも一つは、情報データの種別に対応して設けられた複数のデータ変換手段と、入力された情報データの種別を判定するためのデータ種別判定手段と、このデータ種別判定手段の判定結果に応じて前記複数のデータ変換手段を選択的に起動して前記情報データの変換を行わせる選択手段とを

#### 値えた。

9. マルチメディア情報通信システムは、

共通の第1の通信プロトコル或いは相互に異なる第1及び第2の通信プロトコルにより情報データの送受信を行う第1及び第2の通信端末装置と、

前記第1及び第2の通信プロトコルと異なる第3の通信プロトコルに従って情報データを伝送する第1の通信ネットワークと、

前記第1及び第2の通信端末装置をそれぞれ前記第1の通信ネットワークに対 し接収するための第1及び第2の通信インタフェース装置と、

前配第3の通信プロトコルと異なる第4の通信プロトコルに従って情報データ 10 を伝送する第2の通信ネットワークに対し、前記第1の通信ネットワークを接続 するための第3の通信インタフェース装置とを具備し、

前配第1及び第2の通信インタフェース装置は、

自装置に収容される通信端末装置から他の通信インタフェース装置に収容される通信端末装配宛ての発信要求が発生した場合に、当該着信先の通信端末装置に 15 割り当てられた第1の臨別情報を含む問い合わせ信号を前配第1の通信ネットワークに接続されたすべての通信インタフェース装置に向け同報送信する問い合わせ手段と、

前記第1の通信ネットワークを経由して問い合わせ信号が到来した場合に、当 該問い合わせ信号に含まれる第1の転別情報に対応する通信境末装置が自装置に 20 収容されているか否かを判定する判定手段と、

前記判定手段により収容されていると判定された場合に、前記第1の通信ネットワーク上で自装型に割り当てられた第2の識別情報を含む応答信号を前記第1の通信ネットワークを介して発信元の通信インタフェース装置へ返送する応答信号 労働手段と、

- 5 前記む客信号が返送された場合に、この応答信号に含まれる第2の識別情報に基づいて前記第1の通信ネットワーク上に自装置と着信先の通信インタフェース 装置との間に通信リンクを形成する処理を行う第1の通信リンク形成手段とを偏また。
  - 10. 請求項9記載のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記第1及

び第2の通信インタフェース装置は、

前記応答信号が返送された場合に、当該応答信号に含まれる第2の意別情報を 相手先の通信端末装置に対応する第1の識別情報とともに相互に対応付けて記憶 する識別情報記憶手段と、

5 自藝歴に収容される通信端末装置から他の通信インタフェース装置に収容される通信端末装置宛ての発信要求が発生した場合に、当該着信先の通信端末装置を収容する通信インタフェース装置に割り当てられた第2の識別情報を前記透別情報記憶手段から取得する第1の取得手段と、

前配第1の取得手段により着信先の通信インタフェース装置に割り当てられた 10 第2の環別情報を取得できた場合に、この第2の電別情報に基づいて前記第1の 通信ネットワーク上に自己の通信インタフェース装置と着信先の通信インタフェ ース装置との関を接続する通信リンクを形成する処理を行う第2の通信リンク形 成手段とを備えた。

- 11. 請求項10記数のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記裁別 情報記憶手段は、自己の通信インタフェース装置が前記問い合わせにより取得した第1及び第2の協別情報と、他の通信インタフェース装置が前記問い合わせにより取得した第1及び第2の識別情報とをそれぞれ記憶する。
- 12. 請求項9記線のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記第1の通信ネットワークに接続され、前記第1及び第2の通信インタフェース装置が前記問い合わせによりそれぞれ取得した前記第1及び第2の識別情報を集約して記憶する機能を備えたサーバ装置をさらに備え、

前記第1及び第2の通信インタフェース装置は、

自装置に収容される通信端末装置から他の通信インタフェース装置に収容され る通信端末装置宛ての発信要求が発生した場合に、当該着信先の通信端末装置を

25 収容する通信インタフェース装置に割り当てられた第2の職別情報を前記サーバ 装配から取得する第2の取得手段と、

この第2の取得手段により着信先の通信インタフェース装置に割り当てられた 第2の臨別情報を取得できた場合に、当該第2の臨別情報に基づいて前記第1の 通信ネットワーク上に自己の通信インタフェース装配と着信先の通信インタフェ

Page: 75

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

7

ース装置との間を接続する通信リンクを形成する処理を行う第3の通信リンク形成手段とを備えた。

13. 請求項9記載のマルチメディア情報通信システムにおいて、

前記第3の通信インタフェース装置は、前記第1及び第2の通信インタフェー 5 ス装置が前記間い合わせによりそれぞれ取得した前記第1及び第2の識別情報を 集約して記憶する磁別情報記憶手段を偏え、

前記第1及び第2の通信インタフェース装置は、

自装配に収容される通信端末装置から他の通信インタフェース装置に収容され る通信端末装置宛ての発信要求が発生した場合に、当該存信先の通信端末装置を 10 収容する通信インタフェース装置に割り当てられた第2の臨別情報を前記第3の 通信インタフェース装置の識別情報記憶手段から取得する第3の取得手段と、

この第3の取得手段により着信先の適信インタフェース装配に割り当てられた 第2の成別情報を取得できた場合に、当談第2の成別情報に基づいて前記第1の 適信ネットワーク上に自己の適信インタフェース装置と着信先の適信インタフェ ース装配との関を接続する適信リンクを形成する処理を行う第4の適信リンク形

14. 額求項9記憶のマルチメディア情報通信システムにおいて、

前配第1の通信ネットワークに接続され、前配第1及び第2の通信インタフェ ース整価が前配配い合わせによりそれぞれ収得した前配第1及び第2の識別情報 を乱約して記憶する機能を個えたサーバ装置をさらに備え、

前記第1及び第2の通信インタフェース装置は、

前配問い合わせ信号に対する応答信号が返送された場合に、当該応答信号に含まれる第2の総別情報を指信先の通信婚末装置に割り当てられた第1の機別情報 とともに相互に対応付けて配憶する既別情報記憶手段と、

自該成に収容される通信総末装置から他の通信インタフェース装置に収容される通信総末装置から他の通信インタフェース装置に収容される通信適末装置がより上た場合に、当該替信先の通信端末装置をこれる事業の場合である。
収容する通信インタフェース装置に割り当てられた第2の識別情報を、先ず自装置の前値型制備報記憶手段から検索する第1の検索手段と、

この第1の検索手段により前配第2の歳別情報を検索できなかった場合に、

当該第2の識別情報を前記サーバ装置から検索する第2の検索手段と、

この第2の検索手段により前記第2の識別情報を検索できなかった場合に、前 記容信先の通信端末装置に対応する第1の識別情報を含む問い合わせ信号を前記 第1の通信ネットワークに接続されたすべての通信インタフェース装置に向け同 を 観送信し、その応答信号をもとに前記者信先の通信端末装置を収容する通信イン

タフェース装置に割り当てられた第2の識別情報を取得する第3の検索手段と、 前配第1、第2及び第3の検索手段のいずれかにより前配着信先の通信端末装 置を収容する通信インタフェース装置に割り当てられた第2の識別情報を取得で

きた場合に、当該第2の臨別情報に基づいて前配第1の通信ネットワーク上に自 10 己の通信インタフェース装置と発信先の通信インタフェース装置との間を接続す る通信リンクを形成する処理を行う第5の通信リンク形成手段とを備えた。

15. マルチメディア情報通信システムは、

共通の第1の通信プロトコル域いは相互に異なる第1及び第2の通信プロトコルにより情報データの送受信を行う第1及び第2の通信端末装置と、

前配第1及び第2の通信プロトコルと異なる第3の通信プロトコルに従って情報データを伝送する第1の通信ネットワークと、

前配第1及び第2の通信端末装置をそれぞれ前配第1の通信ネットワークに対 し接続するための第1及び第2の通信インタフェース装置と、

前記第3の通信プロトコルと異なる第4の通信プロトコルに従って情報データ 20 を伝送する第2の通信ネットワークに対し、前記第1の通信ネットワークを接続 するための第3の通信インタフェース装置とを具備し、

前記第1及び第2の通信インタフェース装置は、

自装度に収容される通復増末装置から他の通復増末装置気での発信要求が 発生した場合に、当該着信先の通信増末装置に対応する限別情報を含む問い 25 合わせ信号を前記第1の通信ネットワークへ送信する問い合わせ信号送信手 BACの\*

前記第3の通信インタフェース装置は、

前配間い合わせ信号を受信し、この間い合わせ信号に含まれる取別情報を基に、 着信先の通信端末装置が前記第1又は第2の通信インタフェース装置に収容され るシステム内部の通信端末装置であるか、あるいは前記第2の通信ネットワーク に接続されるシステム外部の通信端末装置であるかを判定するための着信先判定 手段と、

77

この着信先判定手段の判定結果に応じて、発信元の通信端末装置を収容する第 6 1 又は第2の通信インタフェース装置と常信先の通信端末装置を収容する第1又 は第2の通信インタフェース装置との関を接続する通信リンクを前配第1の通信 ネットワーク上に形成せしめる第1の処理と、発信元の通信端末装置を収容する 第1又は第2の通信インタフェース装置と第2の通信ネットワークに接続される 着信先の通信端末装置との間に通信リンクを形成させる第2の制御とを選択的に 10 行う通信リンク形成手段とを備えた。

16. マルチメディア情報通信システムは、

共通の第1の通信プロトコル或いは相互に異なる第1及び第2の通信プロトコルにより情報データの送受債を行う第1及び第2の通信端末装置と、

前記第1及び第2の通信プロトコルと異なる第3の通信プロトコルに従って信 15 毎データを伝送する第1の通信ネットワークと、

前記第1及び第2の通信ේ未装置をそれぞれ前記第1の通信ネットワークに対 し接続するための第1及び第2の通信インタフェース等層と、

前記第3の通信プロトコルと異なる第4の通信プロトコルに従って情報データ を伝送する第2の通信ネットワークに対し、前記第1の通信ネットワークを接続 20 するための第3の通信インタフェース装置と、

前記第1の通信ネットワークに接続されるサーバ装置とを具備し、

熊記第1及び第2の通信インタフェース装置は、

自装配に収容される通信端末装置から他の通信端末装置宛ての発信要求が発生した場合に、当該着信先の通信端末装置に対応する識別情報を含む問い合わせ信号

25 を前記第1の通信ネットワークへ送信する問い合わせ信号送信手段を備え、 前記サーバ装好は、

前配開い合わせ信号を受信し、この問い合わせ信号に含まれる識別情報を基に、 着情先の通信端末装置が前記第1又は第2の通信インタフェース装置に収容されるシステム内部の通信端末装置であるか、あるいは前記第2の通信ネットワーク に接続されるシステム外部の通信燃末装置であるかを判定するための着信先判定 手段と、

この格信先判定手段の判定結果に応じて、発信元の通信端末装配を収容する第 1 又は第2の通信インタフェース装配と着信先の通信端末装配を収容する第1又 5 は第2の通信インタフェース装配との間を接続する通信リンクを前配第1の通信 ネットワーク上に形成させるための第1の制御と、発信元の通信端末装置を収容 する第1又は第2の通信インタフェース装置と第2の通信ネットワークに接続さ れる着信先の通信端末装配との間に通信リンクを形成させるための第2の制御と を選択的に行う通信リンク形成手段とを備えた。

10 17. 請求項15又は請求項16記憶のマルチメディア情報通信システムにおいて。

前記通信リンク形成手段は、

第1の制御として、着信先の通信端末装置を収容する通信インタフェース装置 に割り当てられた第2の識別情報を含む応答信号を問い合わせ元の通信インタフ 15 ェース装置に返送して、発信元の通信端末装置を収容する通信インタフェース装 置と着信先の通信端末装置を収容する通信インタフェース装置との間を接続する 通信リンクを第1の通信ネットワーク上に形成させる制御を行い、

第2の制御として、第3の通信インタフェース装置に割り当てられた第2の拡 別情報を含む応答信号を問い合わせ元の通信インタフェース装置と返送して、発 信元の通信インタフェース装置と第3の通信インタフェース装置との同を接続す る内邸通信リンクを第1の通信ネットワーク上に形成させるとともに、前記第2 の通信ネットワークに対し呼接続を要求して着信先の外部通信増末装置と第3の 通信インタフェース装置との間に外部通信リンクを形成させ、これら内部通信リ ンクと外部通信リンクとの間を相互に接続させる処理を行う。

25 18. 請求項15又は請求項16記憶のマルチメディア情報通信システム において、前記着信先判定手段は、前記第1及び第2の通信インタフェース 装置に割り当てられた第1の識別情報と、これらの通信インタフェース装量 に収容された各通信端末装置の第1の既別情報とを相互に対応付けて予め配 億した職別情報記憶手段を備え、受信した問い合わせ信号に含まれる着信先

Page: 79

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

7

の第1の機別情報が前配職別情報配憶手段に記憶されているか否かを調べる ことで、着信先の通信端末装置がシステム内部の通信端末装配であるか、あ るいはシステム外部の通信端末装配であるかを判定する。

19. 請求項18記憶のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記者信 先判定手段は、前記第1及び第2の通信インタフェース装置に割り当てられた第 2の難別情報と、これらの通信インタフェース装置に収容される各通信端末装置 の第1の識別情報とを、第1及び第2の通信インタフェース装置に問い合わせる ことで取得して前記識別情報記憶手段に記憶する手段を更に備える。

20. 請求項15又は請求項16配ŵのマルチメディア情報通信システムにおいて、前記者信先判定手段は、受信した問い合わせ信号に第2の通信ネットワークへの発信であるか否かを表す情報が含まれている場合に、この情報を基に発信先の通信端末装置がシステム内部の通信端末装置であるか、あるいはシステム外部の通信端末装置であるかを判定する。

21. マルチメディア情報通信システムは、

15 共通の第1の通信プロトコル較いは相互に異なる第1及び第2の通信プロトコルにより情報データの送受信を行う第1及び第2の通信端末装配と、

的配第1及び第2の通信プロトコルと異なる第3の通信プロトコルに従って情報データを伝送する第1の通信ネットワークと、

前配第1及び第2の通信端末装置をそれぞれ前配第1の通信ネットワークに対 し接続するための第1及び第2の通信インタフェース装置と、

前記第3の通信プロトコルと異なる第4の通信プロトコルに従って情報データ を伝送する第2の通信ネットワークに対し、前記第1の通信ネットワークを接続 するための第3の通信インタフェース装置とを具偏し、

前記第1及び第2の通信インタフェース装置は、

5 自装屋に収容される通信端末装置から他の通信端末装配気での発信要求が発生した場合に、この着信先となる通信端末装置が前配第1又は第2の通信インタフェース装置に収容されるシステム内部の通信端末装量であるか、あるいは前配第2の通信ネットワークに接続されるシステム外部の通信端末装量であるかを判定するための着信先制定手段と、

PCT/JP98/02651

80

この身信先判定手段の判定結果に応じて、自己の通信インタフェース装置と前 記序信先の通信増来装置を収容する通信インタフェース装置との間を接続する通 信リンクを中核通信インタフェース上に形成させるための第1の制御と、自己の 通信インタフェース装置と第2の通信ネットワークに接続される着信先の通信場 末装量との間を接続する通信リンクを形成させるための第2の制御とを選択的に 行う通信リンク形成手段とを備えた。

22. 請求項21記憶のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記着信 先判定手段は、

自己の通信インタフェース装匠に収容される通信端末装置から他の通信端 末装度宛ての発信要求が発生した場合に、この着信先となる通信端末装置に 対応する識別情報を含む間い合わせ信号を前記第1の通信ネットワークに接 続されたすべての通信インタフェース装置に向け同報送信する問い合わせ手 段と、

前記問い合わせ信号の送債後に、第1の通信ネットワークに接続された通信イ 15 ンタフェース装置のいずれかから前記貸債先の他の通信端末装置が収容されてい る旨の応答信号が返送されるか否かを監視することで、前記貸債先の他の通信端 末装[びかシステム内部の通信端末装]であるか、あるいはシステム外部の通信端 末装屋であるかを判定する判定手段とを備えた。

23. 請求項22記憶のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記着信 20 先判定手段は、

前記応答信号が返送された場合に、当該応答信号に含まれる返送元の通信 インタフェース装置に対応する第2の臨別情報を着信先の通信端末装置に対 応する第1の臨別情報とともに相互に対応付けて記憶する臨別情報記憶手段 と、

自己の通信インタフェース装置に収容される通信端末装付から他の通信端末装 回転での発信要求が発生した場合に、この存信先となる通信端末装置を収容する 通信インタフェース装置に割り当てられた第2の磁別情報を前記域別情報記憶手 段から検索し、その有無により前配替伯先の通信端末装置がシステム内部の通信 端末装置であるか、あるいはシステム外部の通信端末装置であるかを判定する判 81

定手段とを備えた。

24 請求項21記憶のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記着信 先判定手段は、発信元の通信端末装置から送られた発信要求に第2の通信ネット ワークへの発信であるか否かを表す情報が含まれている場合に、この情報を基に 5 対信先の通信端末装置がシステム内部の通信端末装置であるか、あるいはシステ

5 着信先の通信端末装屋がシステム内部の通信端末装屋であるか、あるいはシステム外部の通信端末装屋であるかを判定する。

25. マルチメディア情報通信システムは、

共通の第1の通信プロトコル或いは相互に異なる第1及び第2の通信プロトコルにより情報データの送受信を行う第1及び第2の通信端末装置と、

10 前記第1及び第2の通信プロトコルと異なる第3の通信プロトコルに従って情報データを伝送する第1の通信ネットワークと、

的記算1及び第2の通信端末装置をそれぞれ前記第1の通信ネットワークに対 し接続するための第1及び第2の通信インタフェース装置と、

し検検するための第1及び第2の通信インタフェース装配と、 前記第3の通信プロトコルと異なる第4の通信プロトコルに従って情報データ

15 を伝送する第2の通信ネットワークに対し、前配第1の通信ネットワークを接続するための第3の通信インタフェース装配とを具備し、

前記第3の通信インタフェース装置は、

前記第2の通信ネットワークを介して外部の通信端末装置から着信信号が到来 した場合に、この着信信号に含まれる着信先を表す情報を基に、前記第1又は第

20 2の通信インタフェース装置に収容される着信先の通信帽末装置に対応する第1 の識別情報を取得する第1の識別情報取得手段と、

この第1の識別情報変換手段により取得された第1の識別情報を基に、着信先 の通信爆束装置を収容する第1又は第2の通信インタフェース装置に割り当てら れた第2の識別情報を取得する第2の識別情報取得手段と、

25 この第2の臨別情報取得手段により取得された第2の臨別情報を基に、第3の 通信インタフェース装置と着信先の通信端末装置が収容された第1又は第2の通 日インタフェース装置との間を接続する通信リンクを第1の通信ネットワーク上 に形成する通信リンク形成手段とを具備した。

26. 請求項25記憶のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記第1

の裁別情報取得手段は、外部の通信端末装置から到来した着信信号に着信先の通信端末装置に対応する裁別情報及び通信報別の少なくとも1つが含まれている場合に、この裁別情報及び通信部別の少なくとも1つを基に着信先の通信端末装置を決定し、当該通信端末装置に割り当てられた第1の裁別情報を取得する。

5 27. 請求項25記録のマルチメディア情報通信システムにおいて、前記第1の識別情報取得手段は、外部の通信端末装置から到来した賠信号に発信元の通信端末装置の識別情報が含まれている場合に、この発信元の通信端末装置の孤別情報を基に着信先の通信端末装置を決定し、当該通信端末装置に割り当てられた第1の識別情報を取得する。

10 28. マルチメディア通信システムは、

通信増末に接続され、該通信増末固有の第1の通信プロトコルをそれ以外の第 2の通信プロトコルに変換し、およびその逆変換を行うプロトコル変換手段を有 する複数のインターフェース装置と、

前記インターフェース装置を相互に接続し、前配第2の通信プロトコルで信号

15 を伝送するネットワークと、

前を視数の端末装置期の通信を制御する通信接続制御部とを具備し、 前取通信接続制御部は、少なくとも1つの前記インターフェース装置に設けら れる。

前記通信接続財**御部は、少なくとも1つの前記インターフェース装置、コンピ** ュータに設けられる。

- 30. 請求項28配端のマルチメディア通信システムにおいて、前記ネットワークに接続され、前記通信接続制御部を有するサーバをさらに具備する。
- 25 31. 請求項28記憶のマルチメディア通信システムにおいて、前記インターフェース装置は、通信開始の際に、通信を開始しようとするインターフェース装一で間に関する発信側情報と、通信を行いたい相手インターフェース装置に関する登信側情報と、通信を行いたい相手インターフェース装置に関する登信機能報と、通信を行う通信手段に関する通信条件情報を、いずれかの通信接接

Page: 63

PCT/JP98/02651

8

制御郎に送信する。

WO 98/58475

32. 請求項31記位のマルチメディア通信システムにおいて、前記通信接続 解節的は、送信されてきた発信側情報、労信関情報、通信条件情報に基づいてネ ットワーク上のデータベース、あるいは前記インターフェース装置から詳細な発 信配情報、着信側情報、通信条件情報を取得し、取得した情報、および通信を行 う時点でのネットワークの状態に関する情報に基づいて、適切な通信接続期前部 を選択し、該通信接続制前部に関する情報を受信側インターフェース装置、およ び着信側インターフェース装置に送信する。

33. 請求項32配堂のマルチメディア通信システムにおいて、前配各インターフェース装置は、前配発信仰インターフェース装置から著信仰インターフェース装置への通信状態を監視する手段をさらに具備する。

34. 請求項31配数のマルチメディア通信システムにおいて、前記発信例情報は、電話番号、ネットワーク番号、ログイン名を含み、前記通信条件情報は音声通信、両段通信、データ通信を含む。

15 35. 論求項31配位のマルチメディア通信システムにおいて、前記着招偿情報は、電話番号、ネットワーク番号、ログイン名、通信に必要とされるグループ情報を含む。

36. 請求項28配位のマルチメディナ通信システムにおいて、前記通信接続 財政部は、インターフェース装置間の通信開始後でも、発信側インターフェース

20 装配、または労倍関インターフェース装配からの要求、あるいはネットワークの 状態の変化に応じて労倍関インターフェース装配を変更する手段をさらに具備する。

37. 請求項28記憶のマルチメディア通信システムにおいて、インターフェ ース装量間の通信開始後でも、発信例インターフェース装配、または着信例イン

25 ターフェース装置からの要求、あるいはネットワークの状態の変化に応じて通信 換送制御師を変更する手段をさらに具合する。

38. 助求項28記憶のマルチメディア通信システムにおいて、インターフェース装配間の通信開始後でも、発信個インターフェース装配、または着信仰インターフェース装配、または着信仰インターフェース装配、または着信仰インターフェース装配、または着信仰インターフェース装配

WO 98/58475

PCT/JP98/0265

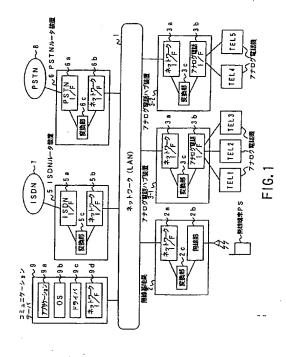
84

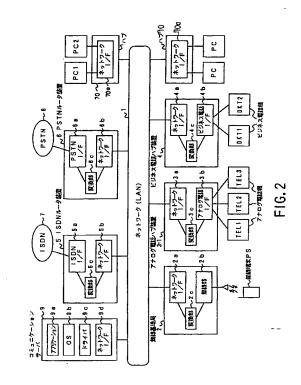
ターフェース装置からの要求、あるいはネットワークの状態の変化に応じて通信 接続形態を変更する手段をさらに具備する。

- 39. 請求項28配線のマルチメディア通信システムにおいて、発信側インタ ーフェース装置と着信側インターフェース装配とは別の第3のインターフェース
- 5 装置が、発信側インターフェース装置と着信側インターフェース装置との情報をいずれかの通信接触制御部に送り、発信側インターフェース装置と着信側インターフェース装置とを傾か呼び出し、相互に接続し通信を行なわせる。
- 40. 請求項28配象のマルチメディア選倡システムにおいて、着信側インタ ーフェース装匠が着傷応答できない場合、第3のインターフェース装匠が着傷応答できない場合、第3のインターフェース装匠が着傷応答できない場合、第4億個インターフェース装置の着信時に書敬情報を伝送する。
- 41. 請求項28記録のマルチメディア通信システムにおいて、電子メールの テキストを音声に変換する手段をさらに具備し、発信側インターフェース装置からの要求により、発信側インターフェース装置宛ての電子メールの音声を発信側 15 インターフェース装置へ送信する。
- 42. 糖求項28記憶のマルチメディア通信システムにおいて、前記ネットワ ークは1EEE802インターフェースに従ったプロトコルで信号を伝送する。
  - 43. 請求項28記録のマルチメディア通信システムにおいて、前記ネットワークは1EEE1394インターフェースに従ったプロトコルで信号を伝送する。

Page: 8

Page: 86





WO 98/58475

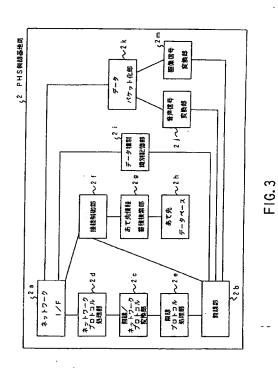
PCT/JP9B/0265

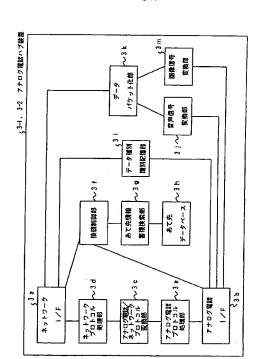
PCT/JP98/02651

F1G.4

3/44

4/44

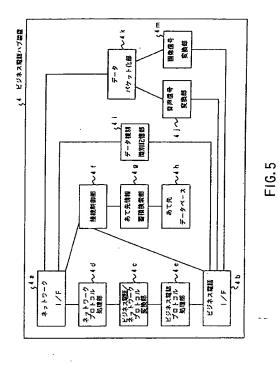




F16.6

5/44

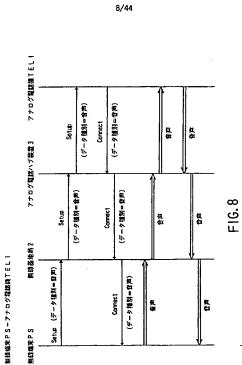
6/44



每個像個母 apple ISDNルータ独図 数数数 パケット化毎 音声信号及数数 5.5 データ種別 接続起算器 ~5+ あて先情報 蓄積検索器 あて先データベース ネットワーク NOSI I SDN プロトコル 改編数

7/44

國領征中政策等 c6 PSTNルータ鉄路 パケット化物 データ観別 F16.7 あて先情報 蓄積検索部 **ドーケター**よ あて先 ネットワーク PSTN PSTN プロトコル 処理部 7



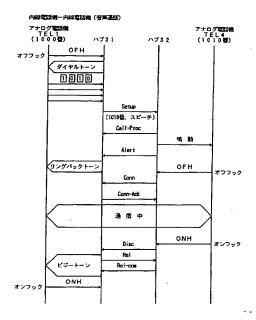


FIG.9

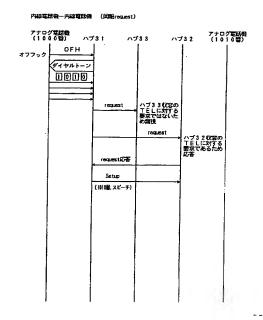


FIG. 10

Page: 98

ray

WO 98/58475

PCT/JP98/0265

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

11/44

12/44

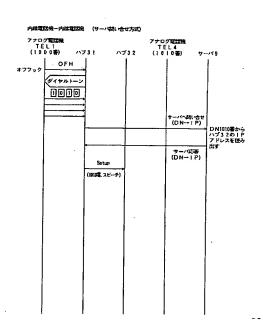


FIG. 11

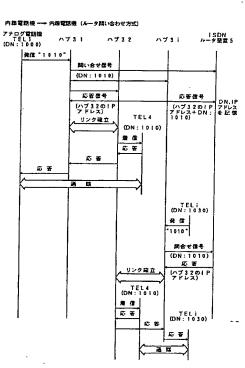


FIG. 12

13/44

14/44



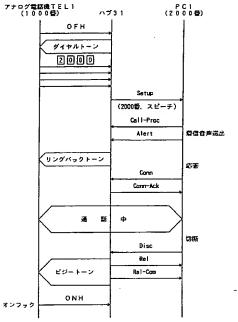


FIG. 13

## 内森PC-内森PC(音声通信)

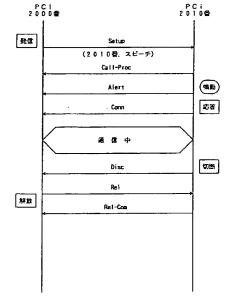


FIG. 14

Page: 99

PCT/JP98/02651

15

15/44

PCT/JP98/02651

WO 98/58475

16/44

### 内隷PC-内隷PC(データ通信)

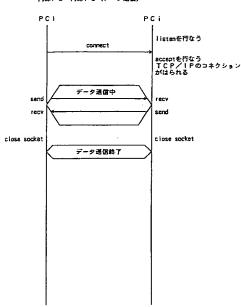


FIG. 15

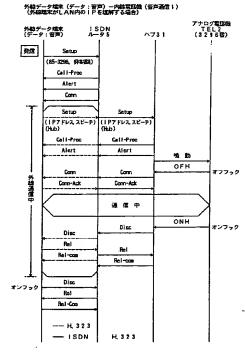


FIG. 16

17/44

18/44

#### 外科データ構定(データ:音声) - 内線電話機(音声通信 2) (外線域実がルータのグローバル | Pのみ理解する場合(番DN併用))

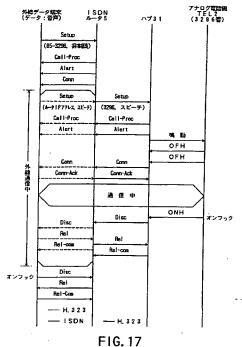


FIG. 18

age: 104

WO 98/58475

PCT/JP98/0265

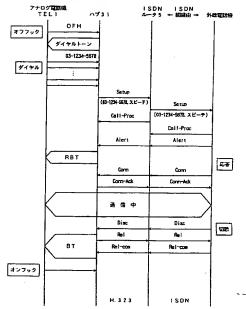
WO 98/58475

PCT/JP98/02651

19/44

20/44

# 内非管路接一外線電路接(音声通像 1、cache方式)



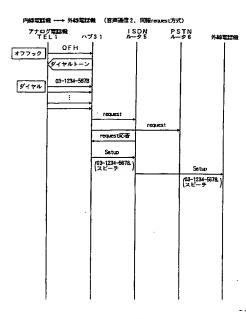
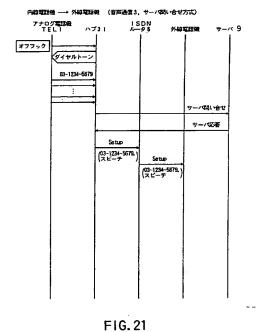


FIG. 20

FIG. 19

PCT/JP98/02651



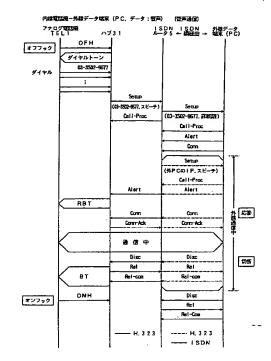


FIG. 22

WO 98/58475

PCT/JP98/0265

WO 98/58475

PCT/JP98/02651

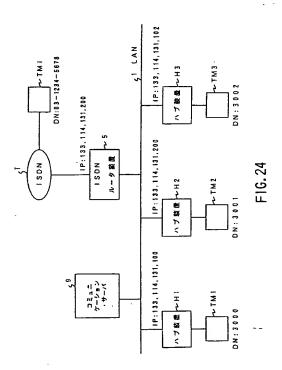
23/44

PARPC (データ) 一 外線PC (データ) (データ連動)
PARPC (データ) Hub Nータ (データ)
Connect Serup (素細胞) listenを行なう
Call-Proc Alert Corn
Cornect Serup (素細胞) になっても行なう
TCP/IPの コネケションがはられる
F ー タ 連 離 平 recv
Close socket を行なう

F ー タ 連 離 下 Toise
Rail Relーcos

FIG. 23

24/44

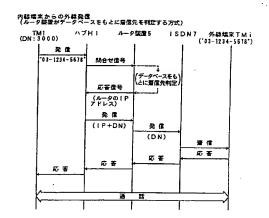


Page

Page: 109

25/44

26/44



ルータ監置のデータベース			
DN	! アアドレス		
3000	133, 114, 131, 100		
3001	133, 114, 131, 101		
3002	133, 114, 131, 102		

FIG. 25

FIG. 26

FIG. 27

.

PCT/JP98/02651

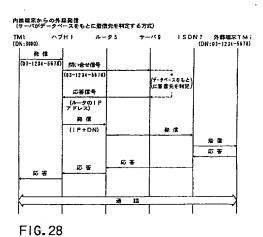
WO 98/58475

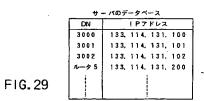
PCT/JP98/0265

27/44

28/44

Page: 112





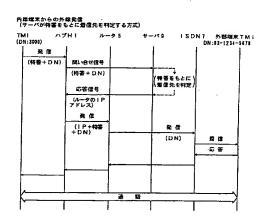


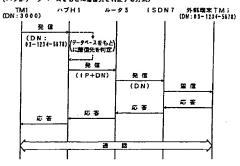
FIG. 30

Page: 113

Pane: 11/

PCT/JP98/02651





ハブのデータベース

DN 1 Pアドレス

3000 133, 114, 131, 100

3001 133, 114, 131, 101

3002 133, 114, 131, 102

ルータ5 133, 114, 131, 200

FIG. 31

FIG. 32

FIG. 33

PCT/JP98/02651

· WO 98/58475

PCT/JP98/0265

31/44

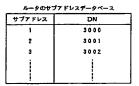
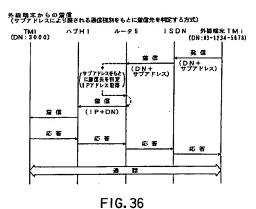


FIG. 35

32/44



 ルータの通信部が一タベース

 サブアドレス
 通信証期
 DN

 1
 音 声
 3000

 2
 データ
 3001

FIG. 37

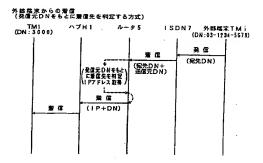


FIG. 38

ルータの発信者データベース		
発信元DN	DN	
03-1234-5678	3000	
03-1234-6789	3001	

FIG. 39

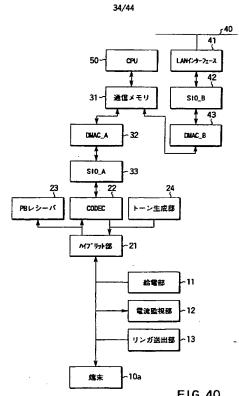
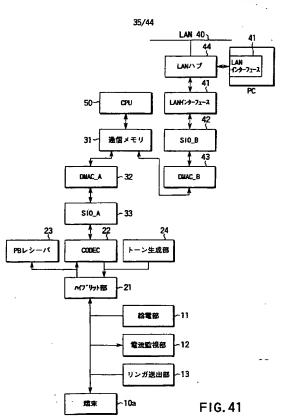


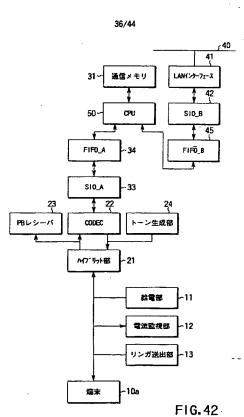
FIG. 40

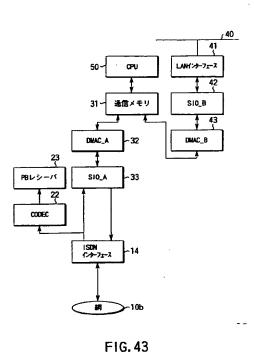
WO 98/58475

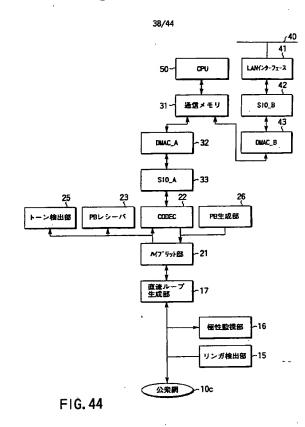
PCT/JP98/02651

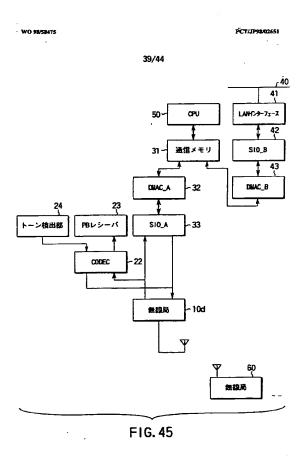
PCT/JP98/02651



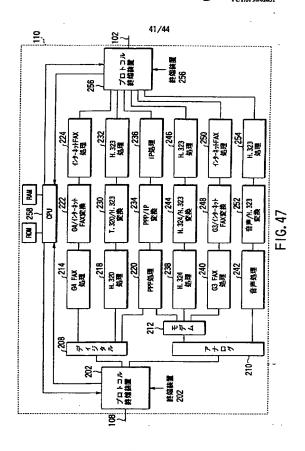


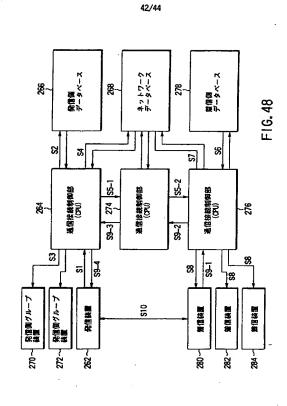






· WO 98/58475 40/44 カメラ 135 112-122 キーボード ROM 通信端末装置 通信網 140 138 136 142 114-ŒU FIG. 46





WO 98/58475 PCT/JP98402651

FIG. 49

FIG. 50

CTIサーバ、114

# INTERNATIONAL SEARCH REPORT

ternational application No.	
PCT/JP98/02651	

	SIRCATION OF SUBJECT MATTER .C1° H04L12/28, H04M11/00, H04	L12/54, H04Q3/58, H04M3	/00, G06F13/00	
According	to international Patent Classification (IPC) or to both a	ational classification and IPC		
	S SEARCHED			
Minimum of Int	documentation searched (classification system followers, C1 B04L12/28, H04M11/00, H04	lby classification symbols) L12/54, HD4Q3/58, HO4M3	/00, G06F13/00	
Jits	tion searched other than minimum documentation to the composition of t	e extent that such documents are include	d in the fields searched	
Dectronic of JICS	into bear committed during the international search (na ST File (JOIS), INSPEC (DIALOG	me of data bese mid, where practicable, m ), WPI (DIALOG)	carch (crms used)	
C DOCU	MENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT			
Category	Clustics of decement, with indication, where ap	propriets, of the relevent passages	Relevant to claim No.	
Y	Toshiba Review 1991 Vol. 46 1 December, 1991 (01. 12. 91 Shogo Ayame, Shuichi Sato, T Area Dispersed PBM (in Japan Distribution PBM), pp.959-96	) sutomu Shibata, "Wide ese)", (Wide-	1-8	
Y	Y NTT R&D Vol. 38 No. 10 1989, Nippon Telegraph & 1-8 Telephone Corp. 10 October, 1989 (10. 10. 89) Hisao Rokan, Takafumi Saito, Hisayasu Ito, Kazuyuki Nakagava, Katsuyuki Hancishi, "EINS 330 Service and Software Configuration (in Japanese)", pp. 1081-1090			
r	MTT RED Vol. 40 Mo. 12 1991, Telephone Corp. 10 October, 1991 (10. 10. 9) Tomonori Shino, Selichi Taki Shigehiko Ushijima, "Multime Multiplexing Method (in Japa	) moto, Kaya Arino, dia High-Speed Packet	1-8	
Ruther documents are listed in the continuation of Box C. See potent family assets.				
Figure Consequence of clind decrements:     The decrement of the decrements of the second control of the				
Date of the sensi completion of the international search  8 September, 1998 (08. 09. 98)  Does of misling of the international search report  29 September, 1998 (29. 09. 98)				
Name and a Japa	nailing address of the ISAV	Authorized officer		

Page: 131

# INTERNATIONAL SEARCH REPORT

permational application No. PCT/JP98/02651

		101,02	
C (Continue	ntion). DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT		
Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevan	et pessages	Relevant to claim N
¥	Research Development Report, Oki Electric Co., Ltd. Vol. 64 No. 2 (No. 174) 1997, 1 April, 1997 (01. 04. 97), Tadashi Tsuboi, Masami Tobari, Yuki, Guha "Computer Telephony Integration System "C (in Japanese)", pp.1-4	ıru,	28-43
λ	OKI Technical Review Vol. 62 No. 156 July 30 June, 1996 (30. 06. 96), Eiroshi KIMUR OOKI, Noboru OOKURA, Akihiro TANAKA, Kuniaki Kasuhiko MURA, "Development of Multimedi Node «Supar-ioX MOMD»	A, Noboru KISHINO,	28-43
A	ELECTRONICS DESIGN Vol. 42 No. 22, OCT. 1 25 October, 1994 (25. 10. 94), Goldberg L COMPUTER/PHONE FUSION AT LAM'S EDGE*, pp.	*CTI:	28-43
A	JP, 6-216992, A (Nippon Steel Corp.), 5 August, 1994 (05. 08. 94) (Family: none	•)	28-43
^	JP, 4-361462, A (Fujitsu Ltd.), 15 December, 1992 (15. 12. 92) (Family:	none)	28-43
PY	JP, 10-093707, A (Hitachi, Ltd.), 10 April, 1998 (10. 04. 98) (Family: none	<b>a</b> )	28-43
PY	JP, 10-056512, A (Kawatetsu Joho System ) 24 February, 1998 (24. 02. 98) (Family:	K.K.), none)	28-43
7	JP, 8-172450, A (Nippon Telegraph & Teleg Corp.), 2 July, 1996 (02. 07. 96) (Family: none)		40-41
PY	JP, 10-051498, A (Sony Corp.), 20 Pebruary, 1998 (20. 02. 98) (Pamily: 1	none)	43
		j	
Ì			
ŀ			

orm PCT/ISA/210 (continuation of second sheet) (July 1992)

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

ernational application No. PCT/JP98/02651

	i	PCT/JP	98/02651
C (Continue	nicm). DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT		<del></del>
Category	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant	not pessages	Relevant to claim No.
λ	JP, 3-129944, A (PERRANTI CREDITPHONE L. 3 June, 1991 (03. 06. 91) 4 EP, 403203, A & AU, 9056959, A 4 CA, 2018925, A	TD),	1-8
A	Technical Research Report of IEICE (55E88-151) vol. 88 Ro. 319 1988, IEICE, 14 December, 1988 (14. 12. 88) Toshihiko Barafuji, Tadashi Kihara, "A Method of Building Local Area Trunk Network by Using 400 Optical LAN (in Japanese)", pp.7-12		1-8
Y	JP, 60-065641, A (Mitsubishi Electric Co 15 April, 1985 (15. 04. 85) (Pamily: non		9-12, 14
I	Wechnical Research Report of IEICE (SESS- Vol. 88 No. 243 1886, IEICE 28 Hovember, 1986 (28.11.86) Hiroki Tanha, Takao Takuuchi, "Study on C System of Dispersed Exchange —Study on SCP: Control System — (in Japanese)", pp.85-90 Fig. 6, etc.)	Control S Exchange	9-12, 14
A	JP, 9-083575, A (Fujitsu Ltd.), 28 March, 1997 (28. 03. 97) (Family: non	e)	9-14
A	JP, 7-273803, A (Kawasaki Steel Corp.), 20 October, 1995 (20. 10. 95) (Family: n	one)	9-14
^	JP, 6-070002, A (Toshiba Corp.), 11 March, 1994 (11. 03. 94) (Family: non	e)	15, 16, 21
A	JP, 7-212494, A (Hitachi, Ltd.), 11 August, 1995 (12. 08. 95) (Pamily: no	ne)	15-27
*	JP, 4-192951, A (Canon Inc.), 13 July, 1992 (13. 07. 92) 6 EP, 489619, A & US, 5481605, A 5 JP, 4192950, A & JP, 4363949, A		15-27
PA	JP, 9-284392, A (Toshiba Corp.), 31 October, 1997 (31. 10. 97) (Family: n	one)	15-27
¥	The Eitachi Byoron, A Magazine for Electr Machanical Engineers Vol. 79, No. 6 (Whole M 1997, 1 June, 1997 (01. 06. 971), Bitoshi Matsushima, Toshiyuki Sato, Toshia Ikun Boshi, "System Technology for Cooper Integration of Personal Computer (Computer and Telephone/Facsimile (Communication M Computer Telephony Integration — (in Japupp. 15-18	mber 905) ki Oyama, ation and Network)	28-43

Form PCT/ISA/210 (continuation of second sheet) (July 1992)

Page: 13

	国際国主報告	国際州頭参与 PCT/JP9	8/02551
A. 発明の	属する分野の分類(関票等許分類(TPC))		
	C1' HO4L 12/28	H04M 11/00	
	HO4L 12/54	H04Q 3/58	
	H04M 3/00	G06F 13/00	
3. 調査を	行った分野	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	
	版小似質料 (国際特許分數 (1 PC) )		
Int.	C1' 1104L 12/28 H04L 12/54	H04M 11/00 H04Q 3/58	
	HO4M 3/00	G06F 13/00	
8本国	外の資料で開棄を行った分野に含まれるもの 公園実用頻繁公報 1971-1998		
医際関重で使 JIC INS	専用折索公器 1926-1998 田した電子データベース (データベースの名称、 STファイル (JOIS) PRC (DIALOG)	四重に使用した用語)	
WPI	(DIALOG)		
C. 削速す	ひと思められる文献		
引用文獻の			関連する
カテゴリーキ	引用文献名 及び一部の箇所が関連する。	ときは、その街連する箇所の表示	請求の範囲の番
Y Y	東芝レビュー 1991 Vol. 46 No. 12、8 01、12月、1991 (01、17 設日省高、佐藤佳一、柴田 勉、「1 Distribution PED)、pp. 959-962 NTT R&D Vol. 38 No. 10 1989、 10、10月、1989(10、10 古岡久夫、齊藤孝文、伊藤久泰、中J のサービスとソフトウエア構成」、F	2.91) 大域分散配置型PBXJ(Wide- B本電信電話株式会社 0.89) 112,羽石勝之,「EINS330	1-8
			l
〒 こ森の統:	とにも文献が列撃されている。	□ パテントファミリーに関する駅	<b>紅を参照、</b>
* 引用文献: 「A」やにのでは、		「パテントファミリーに図するが の目の最に公長された文献 「T」回頭出面リスロ経光り後に公長 「第一日本のでは、「「「日前」であり 「ジ」後に原連のおよび取ります。 「「「「特に原連のおよび取ります。」 「「「特に原連のおよび数であって、」 上の工数との、当覧なとって、 よって変例体がないと考えられ、 「国」同一パテントファミリー工数	された文献であっ 発明の原理又は 当該文献のみでを もられるもの は該文献と他の1: 当明である組合せ
* 引用文献: 「A」やにのでは、	のカテゴリー 他のある天蔵ではなく、一般的技能水準を来す まではあるが、四辺出版日以後に全義されたも 上端に短途を担応する大蔵又は他の交ぎれたの発行 は他の特別な価値を抱立するために引用する 直を付け) との限元、便用、最が等に容及する天蔵 毎日約で、か一番先様の主張の基礎となる出議	の日の後に公表された文献 「丁」 (国際出版日と以他先日 号伝に公表 で出版と予用するものではなく、 縁の運筹のために引用するもの 「女」 (特に関連のある文献であって、) の転換性又は遊か性がないと考 「女」 (特に関連のある文献であって、) しの文献との、当然でにとって、 よって変かたがないと考えられ、	された文献であっ 発明の原理又は! 当該文献のみで気! もられるもの (該文献と述の1: 日明である組合せ!
* 引用する 文献 (A) 16月 (A	のカテゴリー 他のある文献ではなく、一般的技術水準を来す まではあるが、国際出版日以後に全義されたも と単に距離を担任する大衆又は他の大塚には他の発行 は他の特別な重由を抱立するために引用する 直即を付す) たの間、使用、最が等に背及する文献 別日刻で、か一番先様の主義の基礎となる出議 「した日 08.09.98	の日の後に公表された文献 「1」 (国際出版日と以他先日 後に公表 で出版と矛盾するものではなく、 論の連邦のために引用するもの に対しているのであって、」 「対しているのであった。」 「対しているのであった。」 「対しているのではないとき、 」は、これでは、のでは、とないでは、ないでありたができまられ、 「あ」 同一パテントファミリー文献 毎年の発送の、29.09。 物件が審ます(権限のわる収象)	された文献であっ 発明の原理又は1 金銭のありで見 はちれるもの (株文献と他の1: 10 明である組合せ)
* 引用や 放配 が	のカテゴリー 他のある大歓ではなく、一般的技能水準を手す まではあるが、四段世間日以後に少食されたも 上観に延進を担保する大蔵又は他の大猷の発行 は他の特別な他のを指立するために引用する まない。 使用、最待毎に音及する大蔵 日日前で、か一緒先権の主義の基礎となる世景 「した日 08.09.98	の日の後に企業された文献 「打」国際出版日とは任先日後に企業 で出場と予請するものではなく、 国際場のために引用するもの 「X」等に関係のから文献からって、「 の価値を又は遺跡性がないとう。 「対」等に関係のある文献からって、「 上の文献をのある文献からって、「 上の文献をからなったって、」 「は」国一ペアントラットリー文献 区原関重複合の発送日 29.09。	された文献であった 発明の原理又は 会明の原理又は はたれるもの 係該文献と他の11 日前である組合せ し

様式PCT/ISA/210 (第2ページ) (1992年7月)

	国際調査報告 国際出験番号 PCT/JP98	02651
C (続き) .	関連すると認められる文献	
引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の経所が関連するときは、その関連する箇所の資料	関連する 請求の範囲の番号
Y	NTT R&D Vol. 40 No. 12 1991, 日本電信電話株式会社 10. 10月、1991 (10, 10, 91) 志野女紀、海本坂一、有野知也、牛島重彦、「マルチメディア高速 パケット参連化方式」、pp. 1607-1613	1 – 8
A	JP, 3-129944, A (FERRANTI CREDITHHONE LTD) 03. 06Я. 1991 (03. 06. 91) & EP, 403203. A & AU, 9056959, A & CA, 2018925, A	1-8
A	電子情報通信学会技術研究報告(SSESS-151) Vol. 88 No. 319 1988, 電子情報通信学会、14. 12月. 1988 (14. 12. 8 8)、原藤芳彦、木原、正、「400M光LANによる構内基幹期 構築の一方式」、pp. 7-12	1 ~ 8
Y	JP,60−065641,A(三菱電機株式会社) 15.04月.1985(15.04.85) ファミリーなし	9-12,14
Y	電子通信学会技術研究報告(SE86-114) Vol.86 No.243 1986、電子 通信学会、28、11月、1986 (28、11、86) 丹羽玄湖、竹内県夫、「分散配置型交換機の割都系の検討ーSCP S交換機制御系の検討ー」、pp.85-90 (図6等参照)	9-12,14
A	JP,9-083575,A(富士通株式会社) 28.03月.1997(28.03.97) ファミリーなし	9-14
A	JP,7-273803,A(川崎製鉄株式会社) 20.10月.1995(20.10.95) ファミリーなし	9-14
Α	JP, 6-070002, A (株式会社東芝) 11. 03月, 1994 (11. 03. 94) ファミリーなし	15,16, 21
A	JP, 7-212494, A (株式会社日立製作所) 11. 08月, 1995 (11. 08. 95) ファミリーなし	15-27
A	JP, 4-192951, A (キャノン株式会社) 13.07月, 1992 (13.07.92) 8.EP, 489619, A & US, 5481605, A & JP, 4192950, A & JP, 4363949, A	15-27
PA	JP, 9-284392, A (株式会社東芝) 31. 10月. 1997 (31. 10. 97) ファミリーなし	15-27
Y	日立評論 Vol. 79 No. 6 (通常905号) 1997. 01. 0 6月、19 97 (01. 0 6. 9 7)、 松島 整、佐藤俊 2. 小山俊明、昼 松夫、 「パソコン(コンピュータ網)と電話・ ファクシミリ (通相網) を選携、統合するシステム技術・コンピュ ータ テレフォニー インデグレーション - 」、pp. 154	28-43
Y	沖電気研究開発 Vol. 64 No. 2(第174号)1997。 01、0 4月、19 9 7(01、0 4、9 7),坪井正志、戸張雅	28-43

	国際調査報告 国際出勤番号 РСТ/ ЈР9	8/02651		
C (統合).				
引用文献の カテゴリーキ	引用女献名 及び一郎の臨所が関連するときは、その関連する臨所の表示	関連する 算求の範囲の番号		
A	OKI Technical Roview Vol.62 No.156 July 1996, 3.0. 0.6 H. 1996 (3.0.06.96), Hiroshi KIMURA, Noboru OOKI, Noboru OOKIRA, Akihiro TAMAKA, Kumiaki KISHINO, Kasuhiko MUKAI, Tevelopment of Multimedia Service Node CSuper-iOK	28-43		
A	ELECTRONICS DESIGN Vol. 42 No. 22, OCT. 1994, 25. 10月. 1994 (25. 10. 94), Goldberg L *CTI: COMPUTER/PHIONE FUSION AT LAN'S EDGE", pp. 77-94	28-43		
A	JP, 6-216992, A (新日本関鉄株式会社) 05.08月.1994 (05.08.94) ファミリーなし	28-43		
Α	JP. 4-361462. A (富士通株式会社) 16. 12月. 1992 (15. 12. 92) ファミリーなし	28-43		
PΥ	JP, 10-093707, A (株式会社日立製作所) 10.04月, 1998 (10.04,98) ファミリーなし	28-43		
PΥ	JP. 10-056512, A (川鉄情報システム株式会社) 24. 02月. 1998 (24. 02. 98) ファミリーなし	28-43		
Y	JP, 8-172450, A (日本電信電話株式会社) 02. 07月, 1996 (02. 07. 96) ファミリーなし	40-41		
PΥ	JP, 10-051498, A (ソニー株式会社) 20.02月.1998(20.02.98) ファミリーなし	4 3		
	Ý			
	·			
	•			

様式PCT/ISA/210 (第2ページの載き) (1992年7月)